

Giảng viên

Lê Chí Thông

Bộ môn Điện tử; Khoa Điện-Điện tử

Đại học Bách Khoa TP.HCM

ĐT: 0902-445-012

Email: chithong@gmail.com; chithong@gmail.com; chithong@gmail.com; chithong@hcmut.edu.vn

Tác giả soạn slides: Nguyễn Trọng Luật

Nội Dung Tóm Tắt

- Môn học này giới thiệu nhiều chủ đề về các nguyên tắc và thực hành thiết kế số, bao gồm: hệ thống số; đại số Boole, các cổng logic, tối thiểu hóa mạch; hệ tổ hợp; bộ nhớ ROM, RAM và logic khả lập trình, Hệ tuần tự: chốt, flipflop, thanh ghi, bộ đếm, máy trạng thái; các họ vi mạch số; ngôn ngữ mô tả phần cứng. Giới thiệu chuyển đổi tương tự-số và tổ chức máy tính.
- Sau khi đạt môn này SV có khả năng hiểu, thiết kế và xây dựng các hệ thống số tổ hợp và tuần tự.

Sách và Tài Liệu

- John F. Wakerly Digital Design, Principles and Practices, 4th Ed–Prentice-Hall, 2006
- Katz and Boriello Contemporary Logic Design, 2nd Ed.– Prentice-Hall, 2005
- M. Morris Mano and Charles R. Kime Logic and Computer Design Fundamentals, 3rd Ed.—Prentice-Hall, 2004
- Nguyễn Như Anh Kỹ Thuật Số 1, Nhà xuất bản Đại học Quốc gia TP.HCM.
- Hồ Trung Mỹ Kỹ Thuật Số 2, Nhà xuất bản Đại học Quốc gia TP.HCM
- Lê Chí Thông Kỹ Thuật Số cơ khí Nhà xuất bản Đại học Quốc gia TP.HCM
- Bài giảng và bài tập.

Điểm và Cách Đánh Giá

- Kiểm tra giữa kỳ (60 90 phút): 20%
- Thi cuối kỳ (120 phút): 80%

Nội Dung Chương Trình

Chương 1: Hệ Thống Số Đếm

Chương 2: Đại Số Boole

Chương 3: Hệ Tổ Hợp

Chương 4: Hệ Tuần Tự

Chương 5: Các Thiết Bị Logic Lập Trình Được (PLD)

Chương 6: Ngôn Ngữ Mô Tả Phần Cứng (VHDL)

Chương 1: HỆ THỐNG SỐ ĐẾM – SỐ NHỊ PHÂN

I. Các hệ thống số đếm:

1. Các khái niệm:

- Cơ số (r - radix):

là số lượng ký tự chữ số (ký số - digit) sử dụng để biểu diễn trong hệ thống số đếm

- Trọng số (weight):

đại lượng biểu diễn cho vị trí của 1 con số trong chuỗi số.

Trọng số = $Co số^{Vi tri}$

- Giá trị (value):

tính bằng tổng theo trọng số

Giá trị = $\Sigma(K \acute{y} s\acute{o}' \times Trong s\acute{o}')$

a. Số thập phân (Decimal): $C \circ s \circ r = 10$

4	0	7	6	2	5
10 ²	10 ¹	10 ⁰	10-1	10-2	10-3
4x10 ²	0x10 ¹	7x10 ⁰	6x10 ⁻¹	2x10 ⁻²	5x10 ⁻³
400	0	7	0.6	0.02	0.005

400 + 0 + 7 + 0.6 + 0.02 + 0.005 = 407.625

b. Số nhị phân (Binary): $\operatorname{Cơ}$ số r = 2

1	0	1		0	1	1
2 ²	2 ¹	20		2-1	2 -2	2-3
1x2 ²	0x2 ¹	1x2 ⁰		0x2 ⁻¹	1x2 ⁻²	1x2 ⁻³
4	0	1	•	0	0.25	0.125

4 + 0 + 1 + 0 + 0.25 + 0.125 = 5.375

c. Số thập lục	phân ((Hexadecimal):	$C\sigma s\tilde{o} r = 16$

Hexadecimal	Decimal	Binary
0	0	0000
1	1	0001
2	2	0010
3	3	0011
4	4	0100
5	5	0101
6	6	0110
7	7	0111

Hexadecimal	Decimal	Binary
8	8	1000
9	9	1001
\mathbf{A}	10	1010
В	11	1011
\mathbf{C}	12	1100
D	13	1101
\mathbf{E}	14	1110
F	15	1111

5	Α	0	•	4	D	1
16 ²	16¹	16 ⁰		16 ⁻¹	16 ⁻²	16 ⁻³
5x16 ²	10x16 ¹	0x16 ⁰		4x16 ⁻¹	13x16 ⁻²	1x16 ⁻³
1280	160	0	•	0.25	0.0508	0.0002

$$1280 + 160 + 0 + 0.25 + 0.0508 + 0.0002 = 1440.301$$

2. Chuyển đổi cơ số:

a. Từ thập phân sang nhị phân

8.625

$$8:2 = 4 \ du \ 0 \ (LSB)$$
 $--- 4:2 = 2 \ du \ 0$

$$2:2=1 du = 0$$

1 : 2 = 0 du 1 —

1000.101B

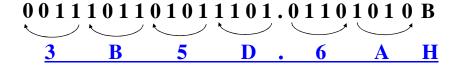
b. Từ thập phân sang thập lục phân:

1480.4296875

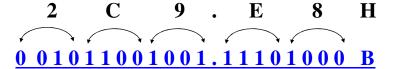
11

c. Từ nhị phân sang thập lục phân:

0.875



d. Từ thập lục phân sang nhị phân:



II. Số nhị phân (Binary):

1.Các tính chất của số nhị phân

- Số nhị phân n bit có 2ⁿ giá trị từ 0 đến 2ⁿ 1
- Số nhị phân có giá trị 2^n -1: $1 \dots 1$ (n bit 1) và giá trị 2^n : $1 \dots 0$ (n bit 0)
- Số nhị phân có giá trị lẻ là số có LSB = 1; ngược lại giá trị chẵn là số có LSB = 0
- Các bội số của bit:

1 B (Byte) = 8 bit
1 KB =
$$2^{10}$$
 B = 1024 B
1 MB = 2^{10} KB = 2^{20} B
1 GB = 2^{10} MB

2. Các phép toán số học trên số nhị phân:

a. Phép cộng:

$$0 + 0 = 0$$

 $0 + 1 = 1$
 $1 + 0 = 1$
 $1 + 1 = 0$ nhớ 1

13

b. Phép trừ:

3. Mã nhị phân:

Từ mã:

là các tổ hợp nhị phân được sử dụng trong loại mã nhị phân

a. Mã nhị phân cho số thập phân (BCD – Binary Coded Decimal)

Số thập phân	BCD (8 4 2 1)	BCD (2 4 2 1)	BCD quá 3	Mã 1 trong 10
0	0000	0000	0011	0000000001
1	0001	0001	0100	0000000010
2	0010	0010	0101	0000000100
3	0011	0011	0110	0000001000
4	0100	0100	0111	0000010000
5	0101	1011	1000	0000100000
6	0110	1100	1001	0001000000
7	0111	1101	1010	0010000000
8	1000	1110	1011	0100000000
9	1001	1111	1100	10000000000

<u>b. Mã Gray:</u> là mã nhị phân mà 2 giá trị liên tiếp nhau có tổ hợp bit biểu diễn chỉ khác nhau 1 bit

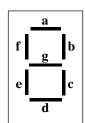
Giá trị	Binary	Gray
0	000	000
1	001	001
2	010	011
3	011	010
4	100	110

Đổi từ Binary sang Gray

Gray: 1 1 1 0 1

Đổi từ Gray sang Binary

c. Mã LED 7 đoạn:



Giá trị	a	b	c	d	e	f	g	
0	1	1	1	1	1	1	0	
1	0	1	1	0	0	0	0	
2	1	1	0	1	1	0	1	
3	1	1	1	1	0	0	1	
4	0	1	1	0	0	1	1	
5	1	0	1	1	0	1	1	
6	1	0	1	1	1	1	1	
7	1	1	1	0	0	0	0	
8	1	1	1	1	1	1	1	
9	1	1	1	1	0	1	1	

d. Mã 1 trong n:

là mã nhị phân n bit có mỗi từ mã chỉ có 1 bit là 1 (hoặc 0) và n-1 bit còn lại là 0 (hoặc 1)

<u>Mã 1 trong 4:</u>

1 0 0 0 0 1 0 0 0 0 1 0 0 0 0 1

hoặc

0 1 1 1 1 0 1 1 1 1 0 1 1 1 1 0

			$(C\hat{o}t)b_6^{}b_5^{}b_4^{}$						
(Hàng)		000	001	010	011	100	101	110	111
$b_3b_2b_1b_0$	Hex	0	1	2	3	4	5	6	7
0000	0	NUL	DLE	SP	0	@	P	`	р
0001	1	SOH	DC1	!	1	A	Q	a	q
0010	2	STX	DC2	"	2	В	R	b	r
0011	3	ETX	DC3	#	3	C	S	c	S
0100	4	EOT	DC4	\$	4	D	T	d	t
0101	5	ENQ	NAK	%	5	E	U	e	u
0110	6	ACK	SYN	&	6	F	V	f	v
0111	7	BEL	ETB	,	7	G	W	g	\mathbf{w}
1000	8	BS	CAN	(8	Н	X	h	X
1001	9	HT	EM)	9	I	Y	i	y
1010	A	LF	SUB	*	:	J	Z	j	Z
1011	В	VT	ESC	+	;	K	[k	{
1100	C	FF	FS	,	<	L	\	l	ĺ
1101	D	CR	GS	_	=	M]	m	}
1110	E	SO	RS		>	N	۸	n	~ 1
1111	F	SI	US	/	?	O		0	DEL

III. Số nhị phân có dấu:

1. Biểu diễn số có dấu:

a. Số có dấu theo biên độ (Signed Magnitude):

- Bit MSB là bit dấu: 0 là số dương và 1 là số âm, các bit còn lại biểu diễn giá trị độ lớn

+13: 01101

-13: **1**1101

- Phạm vi biểu diễn:

$$-(2^{n-1}-1) \div + (2^{n-1}-1)$$

b. Số bù_1 (1's Complement):

- Số bù_1 của 1 số nhị phân N có chiều dài n bit

$$B\dot{u}_{1}(N) = 2^{n} - 1 - N$$

$$B\grave{u}_{-}1\ (1\ 0\ 0\ 1) = 2^{4} - 1 - 1\ 0\ 0\ 1$$
$$= 1\ 1\ 1\ 1 - 1\ 0\ 0\ 1$$
$$= 0\ 1\ 1\ 0$$

- Có thể lấy Bù_1 của 1 số nhị phân bằng cách lấy đảo từng bit của nó (0 thành 1 và 1 thành 0)

- Biểu diễn số có dấu bù_1:

* Số có giá trị dương:

bit dấu = 0, các bit còn lại biểu diễn độ lớn * Số có giá trị âm:

lấy bù_1 của số dương có cùng độ lớn

- Phạm vi biểu diễn

$$-(2^{n-1}-1) \div + (2^{n-1}-1)$$

21

c. Số bù 2 (2's Complement):

- Số bù_2 của 1 số nhị phân N có chiều dài n bit cũng có n bit

$$B\dot{u}_{2}(N) = 2^{n} - N = B\dot{u}_{1}(N) + 1$$

$$B\dot{u}_{2}(1\ 0\ 0\ 1) = 2^{4} - 1\ 0\ 0\ 1$$
$$= 1\ 0\ 0\ 0\ 0 - 1\ 0\ 0\ 1$$
$$= 0\ 1\ 1\ 1$$

$$ho\ddot{a}c$$
 $B\dot{u}_2(1001) = B\dot{u}_1(1001) + 1$
= $0110 + 1$
= 0111

- Biểu diễn số có dấu bù 2:
 - * Số có giá trị dương:

bit dấu = 0, các bit còn lại biểu diễn độ lớn

* Số có giá tri âm:

lấy bù_2 của số dương có cùng độ lớn

- Phạm vi biểu diễn số nhị phân có dấu n bit

$$-(2^{n-1}) \div + (2^{n-1}-1)$$

Giá trị dương	Giá trị âm
000 = 0	100 = - 4
001 = +1	101 = - 3
010 = +2	110 = - 2
011 = +3	111 = - 1

23

- Để tìm được giá trị của số âm:

ta lấy bù_2 của nó; sẽ nhận được số dương có cùng biên độ

Số âm 1 1 0 0 0 1 có giá trị: -.15....

$$B\dot{u}_2 (1\ 1\ 0\ 0\ 0\ 1) = 0\ 0\ 1\ 1\ 1\ : +15$$

- Mở rộng chiều dài bit số có dấu:

số dương thêm các bit 0 và số âm thêm các bit 1 vào trước

$$-3:101=11101$$

- Lấy bù_2 hai lần một số thì bằng chính số đó
- Giá trị -1 được biểu diễn là $1 \dots 11 (n \ bit \ 1)$
- Giá trị - 2^n được biểu diễn là 1~0~0~....~0~0~(n~bit~0)

$$-32 = -2^5 : 100000$$

2. Các phép toán cộng trừ số có dấu:

- Thực hiện giống như số không dấu.
- Thực hiện trên toán hạng có cùng chiều dài bit, và kết quả cũng có cùng số bit
- Kết quả đúng nếu nằm trong phạm vi biểu diễn số có dấu.
 (nếu kết quả sai thì cần mở rộng chiều dài bit)

Tràn (overflow) xảy ra khi số nhớ $C_{\rm in}$ và $C_{\rm out}$ tại vị trí dấu là khác nhau.

Trừ với số bù 2: $A - B = A + B\dot{u}_2(B)$

* Trừ với số không có dấu

* Trừ với số có dấu

27

<u>IV. (</u>	IV. Cộng trừ số BCD:								
Cộng	S = A + B	Nếu decade $S_i > 9$ hoặc có bit nhớ $C_i = 1$ thì hiệu đính S_i : $S_i = S_i + 0110$ (6D)							
Trừ	$D = A - B$ $= A + Bu 2 (B)$ (bỏ qua bit nhớ C_n)	C _n = 1: kết quả D là số dương C _n = 0: kết quả D là số âm Lấy bù 2 (D)	Nếu decade $D_i > 9$ thì hiệu đính D_i : $\frac{D_i = D_i + 1010 \ (10D)}{(bổ qua bit nhớ khi hiệu đính)}$						

 \boldsymbol{C}_n là bit nhớ tạo ra từ decade cao nhất, \boldsymbol{C}_i là số nhớ tạo ra từ decade thứ i

```
28:0010
29:0010
           1001
                                  1000
                     ^{+} 19 : 0001
55:0101
           0\ 1\ 0\ 1
                                  1001
    0111
           1110
                           0\,1\,0\,0
                                  0001
           0\ 1\ 1\ 0
                                  0\ 1\ 1\ 0
84:1000
           0100
                       47:0100
                                  0111
```

$$-\frac{29:00101001}{14:000101000} \xrightarrow{\underline{Bù 2}} + \frac{00101001}{1110011000} = 15$$

$$\underline{C_n = 1}$$

$$\underline{Bổ qua C_n}$$
Kết quả: +15

