# Digital Logic Design

# 數位邏輯設計會

第 5 章 數字系統

5-1十、二、、十六進位表示法

5-2 數字表示法之互換

5-3 補數 -

5-4 二進碼十進數及字元編碼



#### 一 數字碼分類

在日常生活中,人類早已習慣使用十進位(decimal)中0至 9等十個數字來表示各種數量,但是十進位表示法並不是唯一可 用的數字表示法,其他如二進位、八進位與十六進位等數字表示 法,也廣泛地使用在其他領域中。一般而言,利用多個位元可以 組成數字碼(codes),而數字碼可以區分為加權碼與非加權碼, 如表5-1 所示。

▼表5-1 數字碼的分類

數字碼	名稱	用途	
	十進位		
	二進位	1 四本丰二數 <i>古</i>	
加權碼	八進位	│ 1. 用來表示數值。 │ 2. 可以做算數運算。 │	
	十六進位		
	二進碼十進數 (BCD)		
	加三碼	1. 用來表示文字與符號等資料。	
非加權碼	格雷碼	2. 不可以做算數運算。	
	美國資訊交換標準代碼 (ASCII)	3. 作為控制碼用。	

#### (一) 加權碼

常用的加權碼數字系統有十進位、二進位、八進位、十六進位與二進碼十進數 (BCD) 等。加權碼的數字系統,一般用來表示數值,並且可以做算術運算 (例如加、減、乘、除),無論是哪一種數字系統,其每個數字的加權值 (weight) 皆不同,所以可以利用5-1 式來表示其數值,即將各數字乘以其加權值,再將各數值加總起來,例如下進位的數目N 可表示為:

整數 小數 
$$\downarrow \qquad \qquad \downarrow$$
  $N= \ a_n \cdots a_1 \ a_0 \quad \mathbf{a}_{-1} \ a_{-2} \cdots a_{-m(r)}$ 

$$= a_n \times r^n + \dots + a_1 \times r^1 + a_0 \times r^0 + a_{-1} \times r^{-1} + a_{-2} \times r^{-2} + \dots + a_{-m} \times r^{-m}$$

**5-1** 式

其中 $\mathbf{r}$ :基底或底數(base)。若 $\mathbf{r}=10$ ,即表示該數值為十進位數。

 $a_{n}...a_{-m}$ : 即  $0 \sim r-1$ 之間的任一數字。若十進位時,即  $0 \sim 9$ 之數字。

 $r^n \dots r^{-m}$ :為 $a_n \dots a_{-m}$ 數字的加權值。

本章將針對十進位、二進位、八進位與十六進位等常用的數字系統做說明,並且介紹彼此之間互換的方法。

#### (二) 非加權碼

常用的非加權碼數字系統有加三碼、格雷碼、美國資訊交換標準代碼(ASCII)等。非加權碼的數字系統,一般用來表示文字與符號等資料,所以不可以做算術運算,一般作為控制碼之用,本章也將介紹各種常用的非加權碼。

#### 二 十進位表示法

十進位(decimal)表示法是人類最常使用的數字表示法,記得小時候每個人學數學時,都會琅琅上口地念「個、拾、百、千、萬、拾萬、百萬等」,這就是我們最熟悉的十進位表示法。

十進位表示法是由**0、1、2···9** 共十個不同的數字來組成一個數值,也就是以10為基底,逢10 即進位。現在我們舉一個十進位數168. 25,來說明十進位的表示法,如表5-2 所示。

#### ▼ 表 5-2 十進位表示法

項目	說明
十進位表示法	$168.25 = 168.25_{(10)} = 168.25_{(D)}$
加權表示式	$168.25_{(10)} = 1 \times 10^{2} + 6 \times 10^{1} + 8 \times 10^{0} + 2 \times 10^{-1} + 5 \times 10^{-2}$
基底	10
可使用的數字	$0\sim 9$
加權值	$10^2  imes 10^1  imes 10^0  imes 10^{-1}  imes 10^{-2}$ 為各個數字的加權值
最高有效位數 (Most Significant Digit;簡稱 MSD)	在加權表示式中最左邊的數字 1,其加權值(10²)最高, 所以稱為 MSD。
最低有效位數 (Least Significant Digit;簡稱 LSD)	在加權表示式中最右邊的數字 5,其加權值 (10 <sup>-2</sup> ) 最低, 所以稱為 LSD。

#### 三 二進位表示法

通常二進位(binary)表示法應用在數位電路、電腦與微處理機等方面,在數位電路中的電壓準位只有高電位與低電位兩種狀態,所以用來表示這兩種狀態的數字定義為位元(bit),其中「1」代表「高電位」,「0」代表「低電位」。

二進位表示法是由0 與1 來組成一個數值,也就是以2 為基底,逢2 即進位。現在我們舉一個二進位數1001.01,來說明二進位的表示法,如表5-3 所示。

#### ▼ 表 5-3 二進位表示法

項目	說明
二進位表示法	$1001.01_{(2)} = 1001.01_{(B)}$
加權表示式	$1001.01_{(2)} = 1 \times 2^{2} + 0 \times 2^{2} + 0 \times 2^{1} + 1 \times 2^{0} + 0 \times 2^{-1} + 1 \times 2^{-2}$
基底	2 (逢2進位)
可使用的數字	0 \ 1
加權值	$2^3 \cdot 2^2 \cdot 2^1 \cdot 2^0 \cdot 2^{-1} \cdot 2^{-2}$ 為各個數字的加權值
最高有效位元 (Most Significant Bit;簡稱 MSB)	在加權表示式中最左邊的數字 1,其加權值(2³)最高, 所以稱為 MSB。
最低有效位元 (Least Significant Bit;簡稱 LSB)	在加權表示式中最右邊的數字 1,其加權值 (2 <sup>-2</sup> ) 最低, 所以稱為 LSB。

#### 四 八進位表示法

目前大部分的數位電路、電腦與微處理機都是使用二進位表示法,但是對於位元數較多的二進位數,較難閱讀與辨識,例如1010010011010110 之二進位數,無法迅速地轉換成人類最常用的十進位數,所以透過八進位與十六進位表示法,可以方便閱讀與轉換成十進位數,因此介紹八進位與十六進位表示法。

八進位(octal)表示法是由0、1、2···7 共八個不同的數字來組成一個數值,也就是以8 為基底,逢8 即進位。現在我們舉一個八進位數153.2,來說明八進位的表示法,如表5-4 所示。

#### ▼表5-4 八進位表示法

項目	說明	
八進位表示法	153.2 <sub>(8)</sub> = 153.2 <sub>(O)</sub>	
加權表示式	$153.2_{(8)} = 1 \times 8^2 + 5 \times 8^1 + 3 \times 8^0 + 2 \times 8^{-1}$	
基底	8	
可使用的數字	$0 \sim 7$	
加權值	$8^2  {\scriptstyle \setminus}  8^1  {\scriptstyle \setminus}  8^0  {\scriptstyle \setminus}  8^{-1}$ 為各個數字的加權值	
最高有效位數(MSD)	在加權表示式中最左邊的數字 1,其加權值(8²)最高, 所以稱為 MSD。	
最低有效位數 (LSD)	在加權表示式中最右邊的數字 2, 其加權值 (8 <sup>-1</sup> ) 最低, 所以稱為 LSD。	

五 十六進位表示法

十六進位(hexadecimal) 表示法是由0、1、2···9 與A、B、C、D、E、F 共十六個不同的數字與英文字母來組成一個數值,其中A、B、C、D、E、F 分別代表十進制的10、11、12、13、14、15,也就是以16 為基底,逢16 即進位。現在我們舉一個十六進位數5E.8,來說明十六進位的表示法,如表5-5 所示。

#### ▼表 5-5 十六進位表示法

項目	說明
十六進位表示法	$5E.8_{(16)} = 5E.8_{(H))} = 5E.8H$
加權表示式	$5E.8_{(16)} = 5 \times 16^{1} + 14 \times 16^{0} + 8 \times 16^{-1}$
基底	16
可使用的數字	0~9與A~F
加權值	$16^{1} \cdot 16^{0} \cdot 16^{-1}$ 為各個數字的加權值
最高有效位數(MSD)	在加權表示式中最左邊的數字 5,其加權值(16¹)最高, 所以稱為 MSD。
最低有效位數(LSD)	在加權表示式中最右邊的數字 8,其加權值(16 <sup>-1</sup> )最低, 所以稱為 LSD。

目前大部分的數位電路都是使用二進位、八進位或十六進位 表示法,而人類習慣使用十進位表示法,所以介紹各種數字表示 法之間的互換。

- 一 二、八、十六進位轉換成十進位
- 將二、八、十六進位轉換成十進位的步驟如下:
- (一) 列出二、八、十六進位數的加權表示式。
- (二) 計算出總和,即為該數之十進位值。

例題 5-1 二進位轉換成十進位 將二進位數 $1001.01_{(2)}$ 轉換成十進位數。 解  $1001.01_{(2)}$   $= 1 \times 2^3 + 0 \times 2^2 + 0 \times 2^1 + 1 \times 2^0 + 0 \times 2^{-1} + 1 \times 2^{-2}$  = 8 + 1 + 0.25

演練 1

 $=9.25_{(10)}$ 

將二進位數11010.101<sub>(2)</sub>轉換成十進位數。

例題 5-2 八進位轉換成十進位 將八進位數153.2(8)轉換成十進位數。 解  $153.2_{(8)}$  $= 1 \times 8^2 + 5 \times 8^1 + 3 \times 8^0 + 2 \times 8^{-1}$ = 64 + 40 + 3 + 0.25 $=107.25_{(10)}$ 

演練 2

將八進位數75.4(8)轉換成十進位數。

例題 5-3 十六進位轉換成十進位 將十六進位數5E.8<sub>(16)</sub>轉換成十進位數。 解  $5E.8_{(16)}$  $= 5 \times 16^{1} + 14 \times 16^{0} + 8 \times 16^{-1}$ = 80 + 14 + 0.5 $= 94.5_{(10)}$ 

演練 3

將十六進位數12F.8<sub>(16)</sub>轉換成十進位數。

二 十進位轉換成二、八、十六進位

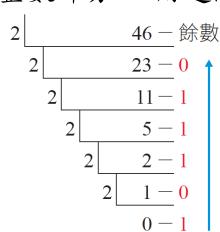
將十進位轉換成*r* 進位(*r* 為二、八或十六進位)時,整數部分 與小數部分的轉換方法不同,其轉換的步驟如表5-6 所示。

▼ 表 5-6 十進位轉換成 r 進位 (r 為二、八或十六進位) 的步驟

項目	整數部分 ⇒ 用 <b>連除法</b>	小數部分 ⇒ 用 <b>連乘法</b>
步驟	1. 將整數部分除以 r, 商數寫在下方,餘數寫在右方,此餘數即為最低有效位數(LSD)。 2. 再將商數繼續除以 r,直到商數等於 0 為止,此餘數即為最高有效位數(MSD)。 3. 最後由下而上寫出所有的餘數,即為 r進位數的整數部分。	1. 將小數部分乘以 r, 此時乘積的整數部分 即為最高有效位數 (MSD)。 2. 再將乘積的小數部分繼續乘以 r, 直到乘 積的小數部分等於 0 為止 (若小數部分無 法為 0,則取足夠的小數位數),此時乘 積的整數部分即為最低有效位數 (LSD)。 3. 最後 <b>由上而下</b> 寫出所有乘積的整數,即為 r 進位數的小數部分。

例題 5-4 十進位轉換成二進位 將十進位數46.6875<sub>(10)</sub> 轉換成二進位數。 解

1. 整數部分⇒ 用連除2 法



2. 小數部分⇒ 用連乘2 法



斯以  $46.6875_{(10)} = 101110.1011_{(2)}$ 

演練 4

將十進位數58.375<sub>(10)</sub>轉換成二進位數。



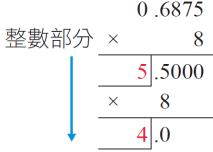
例題 5-5 十進位轉換成八進位 將十進位數46.6875<sub>(10)</sub>轉換成八進位數。 解

1. 整數部分⇒ 用連除8 法

所以  $46.6875_{(10)} = 56.54_{(8)}$ 演練 5

將十進位數58.375<sub>(10)</sub>轉換成八進位數。

2. 小數部分⇒ 用連乘8 法



例題 5-6 十進位轉換成十六進位 將十進位數46.6875<sub>(10)</sub> 轉換成十六進位數。 解

1. 整數部分⇒ 用連除16 法

2. 小數部分⇒ 用連乘16 法

所以  $46.6875_{(10)} = 2E.B_{(16)}$ 演練 6

將十進位數 $58.375_{(10)}$ 轉換成十六進位數。

#### 二、八、十六進位之互換

#### (一) 二進位與八進位的互換

因為23 = 8,所以3個位元的二進位可以表示8種狀態,因此3個位元的二進位數可對應一個八進位數,所以二進位與八進位互換的步驟如表5-7所示。

▼表 5-7 二進位與八進位互換的步驟

項目	二進位 ⇒ 八進位	八進位⇒二進位
	1. 以小數點為分界點,往左及往右以 3 個位	1. 將八進位的每一個數字轉換成 3 個位元的
止即	元為一組,若不足 $3$ 個位元則補 $0$ 。	二進位數。
步驟	2. 再將每組二進位數,轉換成等值的八進位	2. 所得結果整數部分最左邊的 0,以及小數
	數字。	部分最右邊的 0 可以省略。

例題 5-7 二進位轉換成八進位 將二進位數11100.10111<sub>(2)</sub>轉換成八進位數。 解

$$\frac{\cancel{\text{id}}}{11100.10111_{(2)}} = \underbrace{\frac{011}{011}}_{110} \underbrace{\frac{100}{101}}_{100} \underbrace{\frac{110}{110}}_{(2)} \\
\downarrow \qquad \downarrow \qquad \downarrow \qquad \downarrow \\
= 3 \quad 4 \quad 5 \quad 6_{(8)}$$

演練 7

將二進位數1011.11101<sub>(2)</sub>轉換成八進位數。



例題 5-8 八進位轉換成二進位 將八進位數34.56<sub>(8)</sub> 轉換成二進位數。 解

演練 8

將八進位數71.26(8)轉換成二進位數。

#### (二) 二進位與十六進位的互換

二進位與十六進位互換的方法類似二進位與八進位的互換,因為2<sup>4</sup>=16,所以4個位元的二進位可以表示16種狀態,因此4個位元的二進位數可對應一個十六進位數,所以二進位與十六進位互換的步驟如表5-8所示。

▼表 5-8 二進位與十六進位互換的步驟

項目	二進位⇒十六進位	十六進位 ⇒ 二進位
	1. 以小數點為分界點,往左及往右以 4 個位	1. 將十六進位的每一個數字轉換成 4 個位元
	元為一組,若不足4個位元則補0。	的二進位數。
步驟	2. 再將每組二進位數,轉換成等值的十六進	2. 所得結果整數部分最左邊的0,以及小數
	位數字。	部分最右邊的 0 可以省略。

例題 5-9 二進位轉換成十六進位 將二進位數11100.10111<sub>(2)</sub>轉換成十六進位數。 解

$$\frac{\cancel{\text{id}}}{11100.10111_{(2)}} = \frac{\cancel{0001}}{\cancel{0001}} \frac{\cancel{1100}}{\cancel{1100}} \cdot \frac{\cancel{1011}}{\cancel{1000}} \frac{\cancel{1000}}{\cancel{1000}} = \frac{\cancel{\text{id}}}{\cancel{1000}} \cdot \frac{\cancel{1000}}{\cancel{1000}} \cdot \frac{\cancel{1000}}{\cancel{1000}} = \frac{\cancel{\text{id}}}{\cancel{1000}} \cdot \frac{\cancel{1000}}{\cancel{1000}} \cdot \frac{\cancel{1000}}{\cancel{1000}} = \frac{\cancel{\text{id}}}{\cancel{1000}} \cdot \frac{\cancel{\text{id}}}{\cancel{1000}} \cdot \frac{\cancel{\text{id}}}{\cancel{1000}} = \frac{\cancel{\text{id}}}{\cancel{1000}} \cdot \frac{\cancel{\text{id}}}{\cancel{1000}} \cdot \frac{\cancel{\text{id}}}{\cancel{1000}} = \frac{\cancel{\text{id}}}{\cancel{1000}} \cdot \frac{\cancel{\text{id}}}{\cancel{1000}} = \frac{\cancel{\text{id}}}{\cancel{1000}} \cdot \frac{\cancel{\text{id}}}{\cancel{1000}} = \frac{\cancel{\text{id}}}{\cancel{1000}} \cdot \frac{\cancel{\text{id}}}{\cancel{1000}} = \frac{\cancel{\text{id}}}{\cancel{\text{id}}} = \frac{\cancel{\text{$$

演練 9

將二進位數11101.10101<sub>(2)</sub>轉換成十六進位數。



例題 5-10 十六進位轉換成二進位 將十六進位數1  $C \cdot B \cdot B_{(16)}$  轉換成二進位數。 解 1  $C \cdot B \cdot B_{(16)}$  ↓ ↓ ↓ ↓ =  $0001 \cdot 1100 \cdot 1011 \cdot 1000_{(2)}$  =  $11100 \cdot 10111_{(2)}$ 

演練 10

将十六進位數2F. A4(16) 轉換成二進位數。

(三)八進位與十六進位的互換

八進位與十六進位互換的方法為透過二進位,如表5-9 所示。

▼表 5-9 八進位與十六進位互換的步驟

項目	八進位⇒十六進位	十六進位 ⇒ 八進位
步驟	1. 先將八進位轉換成二進位。	1. 先將十六進位轉換成二進位。
少高标	2. 再將二進位轉換成十六進位。	2. 再將二進位轉換成八進位。



例題 5-11 八進位轉換成十六進位 將八進位數34.56<sub>(8)</sub> 轉換成十六進位數。 解

八進位→二進位→十六進位  
3 4 . 5 
$$6_{(8)}$$
  
↓ ↓ ↓ ↓  
= 011 100 . 101 110<sub>(2)</sub>  
補  
= 0001 1100 . 1011 1000<sub>(2)</sub>  
↓ ↓ ↓ ↓  
= 1 C . B  $8_{(16)}$ 

演練 11

將八進位數32.15(8) 轉換成十六進位數。



例題 5-12 十六進位轉換成八進位 將十六進位數1C. B8<sub>(16)</sub> 轉換成八進位數。 解

將十六進位數F7.D3<sub>(16)</sub>轉換成八進位數。

#### 5-3 補數

#### 一補數

為了簡化數位硬體電路的結構,通常在計算機中二進位的減法運算是利用加法器來做,因為兩個二進位數相減之差等於被減數減去減數,其結果等於被減數加上負的減數(相當於減數取補數)。

$$PA - B = A + (-B) = A + (B 取補數)$$

≌台灣大的補數與8的補數,其他以此類推。

所以只要先將減數B取補數,再與被減數A相加,即可完成減法運算,稱之為補數減法運算。因此本節先針對補數(complement)做詳細的說明,對於基底為r的數字系統而言,有兩種補數的表示方式,一種為r-1的補數,另一種為r的補數,例如二進位數字系統有1的補數與2的補數,八進位數字系統有7

#### 5-3 補數

#### (-) r-1 的補數

對於基底為r的數字系統而言,其數字為 $0 \sim r-1$ 之間,所以最大的正整數為r-1,因此兩個正整數相加之後為r-1,則稱此兩數互為r-1的補數,以(r-1)'s表示。表5-10所示為r進位數字系統之r-1的補數求法。

▼ 表 5-10 r-1 的補數求法

r進位	r-1的補數	數值
二進位	1的補數 (1's)	1. 將每個數字用 $1$ 去減。 2. 快速解法:將 $0 \to 1$ , $1 \to 0$ 。
八進位	7的補數 (7's)	   將每個數字用 7 去減 
十進位	9的補數 (9's)	將每個數字用 9 去減
十六進位	15 的補數(15's)	將每個數字用 F (15 <sub>(10)</sub> ) 去減

例題 5-13 1 的補數 求二進位數 $1010_{(2)}$ 之1的補數。

解

$$1$$
's:將每個數字用 $1$ 去減。  
 $1111_{(2)}$   
 $-1010_{(2)}$   
 $0101_{(2)}$   
 $0101_{(2)}$   
或 $1$ 's 快速解法:將 $0 \to 1$ , $1 \to 0$   
 $1010_{(2)}$   
 $1010_{(2)}$   
 $0101_{(2)}$ 

所以  $1010_{(2)}$  之1 的補數為 $0101_{(2)}$  演練 13

求二進位數 $1100_{(2)}$ 之1的補數。



例題 5-14 9 的補數 求十進位數 $59.32_{(10)}$  之9 的補數。解

9's:將每個數字用9 去減。

$$\begin{array}{r} 99.99_{(10)} \\
 -59.32_{(10)} \\
 \hline
 40.67_{(10)}
 \end{array}$$

所以 $59.32_{(10)}$  之9 的補數為 $40.67_{(10)}$ 

演練 14

求八進位數27.36(8) 之7的補數。

例題 5-15 15 的補數 求十六進位數 $B6.2C_{(16)}$  之15 的補數。

15's:將每個數字用F(15<sub>(10)</sub>)去減。

$$\frac{\text{FF.FF}_{(16)}}{-\text{B6.2C}_{(16)}}$$

$$\frac{49.\text{D3}_{(16)}}{}$$

所以B6.  $2C_{(16)}$  之15 的補數為 $49. D3_{(16)}$  演練 15 求十六進位數D3.  $1E_{(16)}$  之15 的補數。

▼ 表 5-11 *r* 的補數求法

(二) r 的補數 對於基底為 r的數字系統而 言,其r的補數 =(r-1) 的補數) +1,以r's 表示 。表5-11 所示為 r進位數字系統 之r的補數求法

r進位	r的補數	數值
		1. <b>2's = 1's +1</b>
二進位 2 的補數 (2's)	2. 快速解法: 從左邊的 MSB 開始,將 $0 \to 1$ , $1 \to 0$ ,直到最右邊 的 $1$ 之後的數字不變。	
八進位	8 的補數 (8's)	8's =7's +1 先求 7 的補數(將每個數字用 7 去減),再加 1。
十進位	10 的補數(10's)	<b>10's = 9's +1</b> 先求 9 的補數(將每個數字用 9 去減),再加 1。
十六進位	16 的補數(16's)	<b>16's = 15's +1</b> 先求 15 的補數(將每個數字用 F (15 <sub>(10)</sub> ) 去減),再加 1。

0

例題 5-16 2 的補數 求二進位數1010(2)之2的補數。 解 2's = 1's + 1 : £ x1 的補數( $\sharp 0 \rightarrow 1$  $, 1 \rightarrow 0$ ), 再<math>m1 $\circ$  $1010_{(2)}$  $0101_{(2)}$  (1's)  $0110_{(2)}$  (2's)

或2's 快速解法:從左邊的 MSB 開始,將 $0 \to 1$ , $1 \to 0$ ,直到最右邊的1之後的數字不變。  $1010_{(2)}$  取2's  $0110_{(2)}$ 

所以 $1010_{(2)}$ 之2的補數為 $0110_{(2)}$ 

演練 16

求二進位數 $1100_{(2)}$  之2 的補數。

例題 5-17 10 的補數 求十進位數 $59.32_{(10)}$ 之10 的補數。解 10's = 9's +1 : 先求9 的補數(將每個數字用9 去減),再加1。  $99.99_{(10)}$   $-59.32_{(10)}$ 

$$\frac{+ 1}{40.68_{(10)}}$$
 (10's)

 $40.67_{(10)}$  (9's)

所以 $59.32_{(10)}$ 之10的補數為 $40.68_{(10)}$ 演練17



例題 5-18 16 的補數 求十六進位數B6.2C(16)之16的補數。 解 16's = 15's +1: 先求15 的補數(將每個數字用F(15<sub>(10)</sub>)去減),再 FF.FF<sub>(16)</sub> 加1。  $-B6.2C_{(16)}$ 49.D3<sub>(16)</sub> (15's) 49.D4<sub>(16)</sub> (16's) 所以B6.2C(16) 之16 的補數為49.D4(16) 演練 18

取台 本十六進位數D3.1E(16)之16的補數。

#### 二 二進位有號數的表示法

若二進位數只能表示數值的大小,並無正負之分,則稱為二進位無號數表示法,例如4位元的二進位無號數 $0000_{(2)} \sim 1111_{(2)}$ ,可以表示的整數範圍為 $0 \sim (2^4-1)=0 \sim 15_{(10)}$ 。以此類推,對於一個n位元的二進位無號數而言,可以表示整數的範圍為 $0 \sim (2^n-1)$ 。

然而在實際的算數 (例如加、減、乘、除) 運算中,二進位數皆為有號數,有正負之分,而常用的二進位有號數表示法有真值表示法、1的補數表示法與2的補數表示法三種類型,分別說明如下:

#### (一) 真值表示法

真值表示法是將最高有效位元 (MSB) 當成符號位元 (sign bit) ,用來表示正負數,其他位元用來表示數值大小。其中符號位元0 是代表正數,符號位元1 是代表負數,因為符號位元不能相加,故真值表示法較少使用。

我們以 4 位元的二進位有號數為例,說明真值表示法。

- 1. 正數:符號位元0 + 數值大小。 例如:  $+3_{(10)} = 0011_{(2)}$ 。
- 2. 負數:符號位元1 + 數值大小。例如: -3<sub>(10)</sub> = 1011<sub>(2)</sub>。

所以4位元的二進位有號數,以真值表示法可以表示整數的範圍為— $(2^3-1)\sim+(2^3-1)=-7\sim+7$ ,如表5-12所示,其中0有兩種表示法,故真值表示法較少使用。以此類推,對於一個n位元的二進位有號數而言,真值表示法可以表示整數的範圍為— $(2^{n-1}-1)\sim+(2^{n-1}-1)$ 。

例題 5-19 真值表示法  $+6_{(10)}$  與 $-6_{(10)}$  的4 位元二進位真值表示法為何? 解

1. 
$$+6_{(10)} = 0110_{(2)}$$

$$2. -6_{(10)} = 1110_{(2)}$$

演練 19

+7(10) 與-7(10) 的4 位元二進位真值表示法為何?

#### (二) 1 的補數表示法

1 的補數表示法簡稱為「1's 表示法」,它也是將最高有效位元 (MSB) 當成符號位元,用來表示正負數,其他位元用來表示數值。其中符號位元0是代表正數,符號位元1 是代表負數。

我們以 4 位元的二進位有號數為例,說明1 的補數表示法。
1. 正數:符號位元0 + 數值大小(與真值表示法的正數相同)。

例如:  $+ 3_{(10)} = 0011_{(2)}$ 。

2. 負數: 符號位元1+數值。

即正數取 1 的補數,其方法為將正數的 $0 \rightarrow 1$ ,  $1 \rightarrow 0$ 。

例如: -3(10) 的4位元二進位數1的補數表示法為

$$\therefore + 3_{(10)} = 0011_{(2)}$$

」 取 1's

$$\therefore -3_{(10)} = 1100_{(2)}$$

所以4位元的二進位有號數,若負數以1的補數表示時,則可 以表示整數的範圍為 $-(2^3-1) \sim +(2^3-1) = -7 \sim +7$ ,如表5-12 所 示,其中0也有兩種表示法,故1的補數表示法較少使用。以此類 推,對於一個n位元的二進位有號數而言,若負數以1的補數表示 野姆時,則可以表示整數的範圍為 $-(2^{n-1}-1) \sim +(2^{n-1}-1)$ 。

例題 5-20 1 的補數表示法

 $-6_{(10)}$  的4 位元二進位1 的補數表示法為何?

∴ 
$$+6_{(10)} = 0110_{(2)}$$

↓ 取 1's

∴  $-6_{(10)} = 1001_{(2)}$ 

演練 20

 $-7_{(10)}$  的4 位元二進位1 的補數表示法為何?

例題 5-21 1 的補數表示法 七4 ハニュンハ1 ハコヤナ

在4 位元二進位1 的補數表示法中, $1110_{(2)}$  的十進位值為何?

解 符號位元 = 1,表示為負數 $\rightarrow$   $1110_{(2)}$ 

$$↓$$
 取 1's =  $-0001_{(2)}$ 

$$= -1_{(10)}$$

$$1110_{(2)} = -1_{(10)}$$

演練 21

在4 位元二進位1 的補數表示法中, $1101_{(2)}$  的十進位值為何?

#### (三) 2 的補數表示法

2 的補數表示法簡稱為2's 表示法,它也是將最高有效位元 (MSB) 當成符號位元,用來表示正負數,其他位元用來表示數值。其中符號位元0 是代表正數,符號位元1 是代表負數。

我們以 4 位元的二進位有號數為例,說明2 的補數表示法。

- 1. 正數:符號位元0 + 數值大小(與真值表示法的正數相同) 例如:+ $3_{(10)}$  =  $0011_{(2)}$ 。
- 2. 負數:符號位元1 + 數值。

即正數取 2 的補數 = 正數取1 的補數 + 1

例如:  $-3_{(10)}$  的4 位元二進位數2 的補數表示法為

所以 4 位元的二進位有號數,若負數以 2 的補數表示時,則可以表示整數的範圍為 $-(2^3) \sim +(2^3-1)=-8 \sim +7$ ,如表 5-12 所示,其中 0 只有一種表示法,即  $0_{(10)}=0000_{(2)}$ ,且 2 的補數表示法可以表示的整數範圍較大,因此在一般的數位電路或計算機中,均使用 2 的補數表示法。以此類推,對於一個n 位元的二進位有號數而言,若負數以 2 的補數表示時,則可以表示整數的範圍為 $-2^{n-1} \sim +(2^{n-1}-1)$ 。

▼表 5-12 4 位元的二進位有號數表示整數的範圍

二進位數			說明			
符號位元	數值大小	真值表示法	負數以 1's 表示法	負數以 2's 表示法	- ロボヤ/コ	
0	000	+0	+0	+0		
0	001	+1	+1	+1		
0	010	+2	+2	+2		
0	011	+3	+3	+3	正數表示法	
0	100	+4	+4	+4	相同	
0	101	+5	+5	+5		
0	110	+6	+6	+6		
0	111	+7	+7	+7		

1 000	-0	-7	-8	
1 001	-1	-6	-7	
1 010	-2	-5	-6	
1 011	-3	-4	-5	
1 100	-4	-3	-4	負數表示法
1 101	-5	-2	-3	不同
1 110	-6	-1	-2	
1 111	<b>-</b> 7	-0	-1	
整數範圍	$-(2^{3}-1) \sim +(2^{3}-1)$ $= -7 \sim +7$	$-(2^{3} - 1) \sim +(2^{3} - 1)$ $= -7 \sim +7$	$-2^{3} \sim +(2^{3} - 1)$ $= -8 \sim +7$	

例題 5-22 2 的補數表示法

 $-6_{(10)}$  的4 位元二進位2 的補數表示法為何?

解

$$\begin{array}{ccc}
 & + 6_{(10)} = 0110_{(2)} \\
 & \downarrow \\
 & 1001_{(2)} & (1's) \\
 & \frac{+ & 1}{1010_{(2)}} & (2's)
\end{array}$$

$$\therefore -6_{(10)} = 1010_{(2)}$$

演練 22

 $-7_{(10)}$  的4 位元二進位2 的補數表示法為何?



例題 5-23 2 的補數表示法

在4 位元二進位2 的補數表示法中, $1110_{(2)}$  的十進位值為何?

解 符號位元 = 1,表示為負數 $\rightarrow 1110_{(2)}$ 

↓ 取 2's
$$= -0010_{(2)}$$

$$= -2_{(10)}$$

$$1110_{(2)} = -2_{(10)}$$

演練 23

在4 位元二進位2 的補數表示法中,1111(2) 的十進位值為何?

#### 三 二進位加法

二進位加法與十進位加法類似,只是兩個二進位數字相加,若和大於或等於2 即進位。我們以兩個1 位元的二進位數相加,以及兩個4 位元的二進位無號數相加為例,說明二進位的加法運算,如表5-13 所示。

▼表 5-13 二進位的加法運算

兩個1位元的二進位數相加			數相加	兩個 4 位元的二進位數相加
0	0	1	1	1 ←進位
+0	+1	+0	+1	1101
	<u> </u>	10	<u> </u>	+1100
0	1	1	進位→ <b>1</b> 0	進位→ <b>1</b> 1001

例題 5-24 二進位無號數加法 兩個4 位元二進位無號數 $1011_{(2)} + 1001_{(2)}$ ,其結果為何? 解 11 ← 進位  $1011_{(2)}$  $+ 1001_{(2)}$ 進位→ **1**0100<sub>(2)</sub> 所以  $1011_{(2)} + 1001_{(2)} = 10100_{(2)}$ 

演練 24

兩個4 位元二進位無號數 $1010_{(2)} + 1100_{(2)}$  結果為何?

#### 四 二進位減法

通常在數位電路或計算機中,二進位的減法運算是利用加法器來做,以達到簡化電路的目的,因為兩個二進位數相減等於被減數減掉減數,其結果等於被減數加上負的減數(相當於減數取補數),所以只要先將減數取補數,再與被減數相加,即可完成減法運算,稱之為補數減法運算,補數減法運算有1的補數減法運算與2的補數減法運算,所以我們針對這兩種減法運算做說明

0

#### (一) 1 的補數減法運算

只要將減數取1的補數,再與被減數相加,即可完成1的補數減法運算,若有進位產生時,則需將進位與和的最低有效位元 (LSB)相加,以獲得正確的答案,稱之為端迴進位 (end around carry;簡稱為EAC),在數位電路中,由於1的補數減法運算電路較複雜,故較少使用。

因為兩數相減之差 =被減數-減數

$$=A-B$$

$$= A + (-B)$$

$$=A+(B$$
取1的補數)

$$=A+\overline{B}$$

所以 1 的補數減法運算之步驟,如表5-14 所示。

▼表 5-14 1的補數減法運算之步驟

項目	A-B=大-小=正數時	A-B=小-大=負數時		
	1. 先將減數 $B$ 取 $1$ 的補數。			
	2. 再與被減數 A 相加。			
步驟	3. 若有進位產生時,則需將進位與和的	3. 若無進位產生時,其結果即為解答,		
	最低有效位元 (LSB) 相加,稱之為	且為負數。可將結果取1的補數之		
	端迴進位(EAC),且其結果為正數。	後,再加上負號,即為十進位答案。		

例題 5-25 1 的補數減法(大一小) 試以4 位元二進位1 的補數執行減法運算 $6_{(10)}-4_{(10)}=0110_{(2)}-0100_{(2)}$ ,其結果為何?

- 1. 先將減數 $0100_{(2)}$  取1 的補數= $1011_{(2)}$
- 2. 再與被減數0110(2) 相加
- 3. 若有進位產生時,則需將進位與和的最低有效位元(LSB)相 加,且其結果為正數。

$$\therefore 6_{(10)} - 4_{(10)} = 0110_{(2)} - 0100_{(2)} = 0010_{(2)} = 2_{(10)}$$

演練 25

試以4 位元二進位1 的補數執行減法運算 $7_{(10)} - 3_{(10)} = 0111_{(2)} - 0011_{(2)}$ ,其結果為何?



例題 5-26 1 的補數減法(小一大) 試以4 位元二進位1 的補數執行減法運算 $4_{(10)}-6_{(10)}=0100_{(2)}-0110_{(2)}$ ,其結果為何?

- 1. 先將減數 $0110_{(2)}$  取1 的補數= $1001_{(2)}$
- 2. 再與被減數0100(2) 相加
- 3. 若無進位產生時,其結果即為解答,且為負數。可將結果取1的 補數之後,再加上負號,即為答案。

演練 26

試以4 位元二進位1 的補數執行減法運算 $3_{(10)} - 7_{(10)} = 0011_{(2)} - 0111_{(2)}$ ,其結果為何?

#### (二) 2 的補數減法運算

只要將減數取2的補數,再與被減數相加,即可完成2的補數減法運算,若有進位產生時,則直接捨進位後其結果即為解答,由於2的補數減法運算電路較簡單,所以目前在數位電路與計算機中,大多數皆採用2的補數減法運算。

因為兩數相減之差 = 被減數 - 減數

$$=A-B$$

$$=A+(-B)$$

$$=A+(B$$
取2的補數)

$$= A + (B \, \mathbb{R} \, 1 \, \text{on in } 3 + 1)$$

$$=A + (B + 1)$$

▼表 5-15 2 的補數減法運算之步驟

項目	A-B=大-小=正數時	A-B=小-大=負數時				
	1. 先將減數 B 取 2 的補數。 2. 再與被減數 A 相加。					
步驟	3. 若有進位產生時,則直接捨進位後 其結果即為解答,且為正數。	3. 若無進位產生時,其結果即為解答, 且為負數。可將結果取2的補數之後, 再加上負號,即為十進位答案。				
	4. 運算的結果不可有溢位(overflow),即所得的結果不可以超過其位元素表示的範圍,故需判斷是否發生溢位?					

例題 5-27 2 的補數減法(大一小) 試以4 位元二進位2 的補數執行減法運算 $6_{(10)}-4_{(10)}=0110_{(2)}-0100_{(2)}$ ,其結果為何?

- 1. 先將減數 $0100_{(2)}$  取2 的補數= $1100_{(2)}$
- 2. 再與被減數0110(2) 相加
- 3. 若有進位產生時,則直接捨進位後其結果即為解答,且為正數。
- 4. 判斷是否發生溢位?因為大-小=正數-正數=正數+負數,所以不會發生溢位。

$$6_{(10)}$$
  $0110_{(2)}$   $0110_{(2)}$   $-4_{(10)}$   $-0100_{(2)}$   $\Rightarrow$  取2's  $+1100_{(2)}$   $+10010_$ 

$$\therefore 6_{(10)} - 4_{(10)} = 0110_{(2)} - 0100_{(2)} = 0010_{(2)} = 2_{(10)}$$

演練 27

試以4 位元二進位2 的補數執行減法運算 $7_{(10)} - 3_{(10)} = 0111_{(2)} - 0011_{(2)}$ ,其結果為何?



例題 5-28 2 的補數減法(小一大) 試以4 位元二進位2 的補數執行減法運算 $4_{(10)}-6_{(10)}=0100_{(2)}-0110_{(2)}$ ,其結果為何?

- 1. 先將減數 $0110_{(2)}$  取2 的補數 =  $1010_{(2)}$
- 2. 再與被減數0100(2) 相加
- 3. 若無進位產生時,其結果即為解答,且為負數。可將結果取2的 補數之後,再加上負號,即為答案。
- 4. 判斷是否發生溢位?因為小-大=正數-正數=正數+負數,所以不會發生溢位。

$$4_{(10)}$$
  $0100_{(2)}$   $0110_{(2)}$ 

演練 28

試以4 位元二進位2 的補數執行減法運算 $3_{(10)} - 7_{(10)} = 0011_{(2)} - 0111_{(2)}$ ,其結果為何?

#### 2. 溢 位

當計算機執行算術運算時,若所得的結果超過其位元數所能表示的範圍,則稱為溢位(overflow)。例如n 位元的二進位有號數之2的補數表示法,其可以表示的整數範圍為-2<sup>n-1</sup>~+(2<sup>n-1</sup>-1),若運算結果超過此範圍即為溢位,此時運算的結果發生錯誤,其答案是不正確的。

另外亦可藉由溢位旗標 (overflow flag;簡稱OF) 來檢查運算結果是否溢位。若有n 位元二進位2 的補數減法運算時,則溢位旗標為

$$OF = C_n \oplus C_{n-1}$$



其中  $C_n$  :表示最高有效位元(MSB)的進位。

 $C_{n-1}$ :表示次高有效位元(MSB的右邊位元)的進位。

 $\oplus$  :表示  $C_n$ 與  $C_{n-1}$  執行互斥或 (XOR) 運算。

當 $C_n$ 與 $C_{n-1}$ 相同時(同時為0或同時為1),則溢位旗標OF = 0,表示運算的結果無發生溢位,其答案是正確的;反之,當 $C_n$ 與 $C_{n-1}$ 不同時(一個為0,另一個為1),則溢位旗標OF = 1,表示運算的結果發生溢位,其答案是錯誤的。

例如4位元的二進位有號數之2的補數表示法,其可以表示的整數範圍為-2<sup>4-1</sup>~+(2<sup>4-1</sup>-1)=-8~+7,若正數減負數(即正數加正數),或負數減正數(即負數加負數)時,其結果就有可能超過此範圍而產生溢位,舉例說明如下。

例題 5-29 溢位的判斷

試以4 位元二進位2 的補數執行減法運算 $-2_{(10)} - 7_{(10)} = 1110_{(2)} - 0111_{(2)}$ ,其結果為何?

解

- 1. 先將減數 $0111_{(2)}$  取2的補數 =  $1001_{(2)}$
- 2. 再與被減數1110(2) 相加
- 3. 若有進位產生時,則直接捨進位後其結果即為解答。
- 4. 判斷是否溢位?因為負數-正數=負數+負數,所以有可能發生溢位。

而判斷是否發生溢位的方法有下列兩種:

(1) 溢位旗標**OF**:

$$C_{n-1} = 0$$
 $C_n = 1$ 
 $-2_{(10)}$ 
 $1110_{(2)}$ 
 $-7_{(10)}$ 
 $-9_{(10)}$ 
 $1110_{(2)}$ 
 $-9_{(10)}$ 
 $1110_{(2)}$ 
 $-9_{(10)}$ 
 $1110_{(2)}$ 
 $1110_{(2)}$ 
 $-9_{(10)}$ 
 $1110_{(2)}$ 
 $1110_{(2)}$ 
 $-9_{(10)}$ 
 $1110_{(2)}$ 
 $-9_{(10)}$ 
 $1110_{(2)}$ 
 $-9_{(10)}$ 
 $-9_{(10)}$ 
 $-9_{(10)}$ 
 $-9_{(10)}$ 
 $-9_{(10)}$ 
 $-9_{(10)}$ 
 $-9_{(10)}$ 
 $-9_{(10)}$ 
 $-9_{(10)}$ 
 $-9_{(10)}$ 
 $-9_{(10)}$ 
 $-9_{(10)}$ 
 $-9_{(10)}$ 
 $-9_{(10)}$ 
 $-9_{(10)}$ 
 $-9_{(10)}$ 
 $-9_{(10)}$ 
 $-9_{(10)}$ 
 $-9_{(10)}$ 
 $-9_{(10)}$ 
 $-9_{(10)}$ 
 $-9_{(10)}$ 
 $-9_{(10)}$ 

由於 $OF = C_n \oplus C_{n-1} = 1 \oplus 0 = 1$ ,表示運算的結果發生溢位,所以解答是錯誤的。

(2) 4 位元二進位2 的補數表示的整數範圍為-8~+7。

因為
$$-2_{(10)}$$
  $-7_{(10)}$  = $1110_{(2)}$   $-0111_{(2)}$  = $-9_{(10)}$  ,已超過其整數範圍 $-8$  ~ +7,所以發生溢位,因此解答是錯誤的。

演練 29

試以4 位元二進位2 的補數執行減法運算 $3_{(10)}$  –  $(-6_{(10)})$  =  $0011_{(2)}$  –  $1010_{(2)}$  ,其結果為何?

一般而言,數字碼可以區分為加權碼與非加權碼,而十進位、二進位、八進位與十六進位等常用的加權碼已經在前面幾節介紹過了,還有一個加權碼— BCD 將在本節說明。另外尚有一些常用的非加權碼,可以用來表示文字(例如A、B、C、a、b、c、…)、數字(例如1、2、3、4、…)與符號(例如+、-、<、>、?、\$、…)等資料,這些非加權碼無法做算數運算,亦將在本節說明。

▼表 5-16 十進位數、BCD 與二進位碼之間的對照表

#### 一 二進碼十進數 (BCD)

人類最常使用的數字系統是十進 位,而數位電路與電腦通常只能處理 二進位的信號,因此將十進位數轉換 為二進位碼,即二進碼十進數( binary-coded decimal; 簡稱BCD) ,BCD 是以4 位元的二進位碼(0000 ~ 1001) 來表示十進位數(0 ~ 9 )。表5-16 是十進位數、BCD 與二 進位碼之間的對照表。

十進位數	BCD	二進位碼	
0	0000	0000	
1	0001	0001	
2	0010	0010	
3	0011	0011	
4	0100	0100	
5	0101	0101	
6	0110	0110	
7	0111	0111	
8	1000	1000	
9	1001	1001	
10	0001 0000	1010	
11	0001 0001	1011	
12	0001 0010	1100	
13	0001 0011	1101	
14	0001 0100	1110	
15	0001 0101	1111	

- (一) BCD 的特性
- 1. 由於BCD 是以4 位元的二進位碼來表示十進位數,所以既適合 人類閱讀,又適合電腦運算(詳細運算請參考6-3 節)。
- 2. 由於BCD 是加權碼,其加權值分別為2<sup>3</sup>、2<sup>2</sup>、2<sup>1</sup>、2<sup>0</sup>,即8、4、2、1,所以又稱為**8421** 碼。

(二) 十進位與BCD 的互換 十進位與BCD 互換的步驟,如表5-17 所示。

▼表 5-17 十進位與 BCD 互換的步驟

項目	十進位 ⇒ BCD	BCD⇒十進位
		1. 以小數點為分界點,往左及往右以 <b>4個位元</b> 為一組,若不足4個位元
步驟	將十進位的每一個數字轉換成 <b>4 個位</b> 元的二進位數。	則補 0。  2. 再將每組二進位數,轉換成等值的 十進位數字。



所以 
$$19_{(10)} = 00011001_{(BCD)}$$

演練 30 將十進位數58<sub>(10)</sub> 以BCD 表示之。

例題 5-31 **BCD** 轉換成十進位 將1100011.010<sub>(BCD)</sub> 轉換成十進位數。 解

所以  $1100011.010_{(BCD)} = 63.4_{(10)}$ 

演練 31 將1111001.001<sub>(BCD)</sub> 轉換成十進位數。

#### 二 加三碼

加三碼(excess - 3 code)是 將BCD 加上3<sub>(10)</sub> (= 0011<sub>(2)</sub>) 所形成的編 碼方式,表5-18 是十 進位數、BCD 與加三 碼之間的對照表。

▼表 5-18 十進位數、BCD 與加三碼之間的對照表

十進位數	BCD	加三碼		
0	0000	0011	<b>—</b>	]
1	0001	0100	<b>—</b>	
2	0010	0101		
3	0011	0110		
4	0100	0111		石
5	0101	1000		互補
6	0110	1001		
7	0111	1010		
8	1000	1011		
9	1001	1100	<b> </b> ←	

- (一) 加三碼的特性
- 1. 加三碼具有自補特性,即0 的加三碼( $0011_{(Excess-3)}$ )取1 的 補數後與9 的加三碼( $1100_{(Excess-3)}$ )相同,所以0 與9 的加三碼互為補數1 與8 的加三碼互為補數等,其他以此類推。
- 2. 由於每一組加三碼至少都包含一個1,所以具有偵錯的能力, 但是加三碼無法以加權值的方式表示,所以加三碼並非加權碼。
- (二)十進位與加三碼的互換十進位與加三碼互換的步驟,如表5-19 所示。

▼表 5-19 十進位與加三碼互換的步驟

項目	十進位⇒加三碼	加三碼⇒十進位
		1. 以小數點為分界點,往左及往右以
		4個位元為一組,若不足4個位元
步驟	將十進位的每一個數字 <b>先加上3</b> ,再	則補 0。
シ 流本	轉換成4個位元的二進位數。	2. 再將每組二進位數,轉換成等值的
		十進位數字。
		3. 再將十進位的每一個數字減3。

例題 5-32 十進位轉換成加三碼將十進位數 $19_{(10)}$  以加三碼表示之。解

$$\begin{array}{ccc}
1 & 9_{(10)} \\
+ 3 & + 3 \\
\hline
4 & 12 \\
\downarrow & \downarrow \\
= \underline{0100} & \underline{1100}_{\text{(Excess-3)}}
\end{array}$$

所以 
$$19_{(10)} = 01001100_{(Excess - 3)}$$

演練 32

將十進位數58<sub>(10)</sub> 以加三碼表示之。

例題 5-33 加三碼轉換成十進位 將加三碼10100101<sub>(Excess-3)</sub>轉換成十進位數。 解 1010  $0101_{(Excess-3)}$ 所以  $10100101_{(Excess-3)} = 72_{(10)}$ 

演練 33

將加三碼10110100<sub>(Excess-3)</sub>轉換成十進位數。

#### >>> Digital Logic Design

#### 5-4 二進碼十進數及字元編碼

#### 三 格雷碼

格雷碼(gray code)是相鄰兩 數碼之間僅有一個位元不同的編碼方 式,所以是一種最小變化碼,表5-20 是二進位碼與格雷碼之間的對照表。 ▼表 5-20 二進位碼與格雷碼之間的對照表

二進位碼	格雷碼		
0000	0 000	<b>——</b>	7
0001	0 001	<b>——</b>	
0010	0 011	<b> </b>	
0011	0 010	<b> </b>	
0100	0 110	<b> </b> ←	
0101	0 111		 <del>/</del> л
0110	0 101		如鏡子般反射
0111	0 100	] <del>&lt;</del>	子般
1000	1 100		反
1001	1 101		射
1010	1 111		
1011	1 110		
1100	1 010		
1101	1 011	<b> </b>	
1110	1 001	•	
1111	1 000	<b>-</b>	

- (一) 格雷碼的特性
- 1. 由於格雷碼的相鄰兩數碼之間僅有一個位元不同,所以一般可以使用在類比/數位轉換器中,以減少資料傳輸與轉換時的錯誤。
- 2. 格雷碼除了最高有效位元之外,其餘三個位元呈現如鏡子般的 反射現象,所以又稱為反射碼(reflected code)。
- (二) 二進位碼與格雷碼的互換

二進位碼與格雷碼互換的步驟如表5-21 所示。若欲將其他進位(例如八進位、十進位、十六進位等)轉換為格雷碼,則先將其他進位(例如八進位、十進位、十六進位等)轉換為二進位,再將二進位轉換為格雷碼,反之亦然。

▼表 5-21 二進位碼與格雷碼互換的步驟

項目	二進位碼⇒格雷碼	格雷碼⇒二進位碼			
	1. 將二進位碼的最高有效位元作為格雷碼的	1. 將格雷碼的最高有效位元作為二進位碼的			
	最高有效位元。	最高有效位元。			
	2. 由二進位碼的最高有效位元開始,由左而	2. 由二進位碼的最高有效位元開始,依序與			
步驟	右將兩兩相鄰的位元做互斥或(XOR)運	格雷碼的次高有效位元做互斥或 (XOR)			
	算,即兩位元相同時,結果為 0,兩位元	運算,並將結果依序向右寫出來,即為二			
	不同時,結果為1,並將結果依序向右寫	進位碼。			
	出來,即為格雷碼。				

例題 5-34 二進位轉換成格雷碼 將二進位碼111010<sub>(2)</sub> 轉換成格雷碼。

所以  $111010_{(2)} = 100111_{(G)}$ 

演練 34 將二進位碼0011101<sub>(2)</sub> 轉換成格雷碼。



解

例題 5-35 格雷碼轉換成二進位 將格雷碼100111<sub>(G)</sub>轉換成二進位碼。 解格雷碼 1 0 0 1 1 1<sub>(G)</sub> 二進位碼 1 1 0 1 0<sub>(2)</sub>

演練 35 將格雷碼0110001<sub>(G)</sub> 轉換成二進位碼。

四 美國資訊交換標準代碼 (ASCII)

在數位電路與電腦中,除了需要處理二進位的信號之外,也要處理大量的文字與符號等資料,所以必須將這些文字與符號以二進位來編碼,方便不同電腦之間資料傳輸與通訊,因此美國國家標準協會(ANSI)制定了美國資訊交換標準代碼(american standard code for information interchange code;簡稱ASCII),作為不同電腦系統之間,資料傳輸與交換的標準編碼方式。

ASCII 是由7 位元的二進位碼所組成,可以表示27 = 128 種不同的文字、數字與符號,任何文字、數字與符號必須轉換成 ASCII,才能傳送到電腦內部做處理,故ASCII 又稱為內碼。目前 ASCII 廣泛地應用在電腦與輸入、輸出相關週邊設備 (例如鍵盤

如表5-22 所示為ASCII 表,為了方便查表與閱讀,故將7 位元ASCII 的最左邊3 個位元當成高位元組,最右邊4 個位元當成低位元組,將高位元組做為行(column)座標,低位元組做為列(row)座標,例如英文字母"A" 的位置在第4 行、第1 列,所以其ASCII 為 $41_{(16)}$  = $1000001_{(2)}$  =  $65_{(10)}$ ,而英文字母"a" 的位置在第6 行、第1 列,所以其ASCII 為 $61_{(16)}$  = $1100001_{(2)}$  =  $97_{(10)}$ ,其他以此類推

▼ 表 5-22 ASCII 表

		行	高位元組(行)							
列		六進位	0	1	2	3	4	5	6	7
列《	唐	推位	000	001	010	011	100	101	110	111
	0	0000	NUL	DLE	SP	0	@	P	`	p
	1	0001	SOH	DC1	!	1	A	Q	a	q
	2	0010	STX	DC2	"	2	В	R	b	r
	3	0011	ETX	DC3	#	3	С	S	С	s
	4	0100	EOT	DC4	\$	4	D	Т	d	t
	5	0101	ENQ	NAK	%	5	Е	U	е	u
低位	6	0110	ACK	SYN	&	6	F	V	f	v
低位元組	7	0111	BEL	ETB	'	7	G	W	g	w
	8	1000	BS	CAN	(	8	Н	X	h	x
列)	9	1001	НТ	EM	)	9	I	Y	i	у
	A	1010	LT	SUB	*	:	J	Z	j	z
	В	1011	VT	ESC	+	;	K	[	k	{
	С	1100	FF	FS	,	<	L	\	1	
	D	1101	CR	GS	-	=	M	]	m	}
	Е	1110	SO	RS		>	N	٨	n	~
	F	1111	US	US	/	?	О	_	0	DEL

例題 5-36 ASCII

請寫出下列文字與數字的ASCII。

1. 英文字母N。2. 數字5。

解

1. 除了利用查表5-21 之外,亦可以推算方式寫出"N" 的ASCII, 其方法如下:

因為第一個英文字母 "A" 的ASCII =  $41_{(16)}$  =  $1000001_{(2)}$  =  $65_{(10)}$  ,而 "N" 為第14 個英文字母,所以其ASCII 為"A" 的 ASCII 加上 $13_{(10)}$  ( =D $_{(16)}$ ),因此 "N" 的ASCII =  $41_{(16)}$  + D $_{(16)}$  =  $4E_{(16)}$  =  $10011110_{(2)}$ 或 "N" 的ASCII =  $65_{(10)}$  +  $13_{(10)}$  =  $78_{(10)}$ 

2. 查表5-21 可知數字"5" 的ASCII =  $35_{(16)}$  =  $0110101_{(2)}$  =  $53_{(10)}$ 

演練 36

請寫出下列文字與符號的ASCII。

- 1. 英文字母X
- 2. 符號&