

# HW1 陳樟博 110261035

## Problem 1.

$X = \sum a_i * 2^i$ ,  $X' = \sum b_i * 2^i + 1$  ( $X'$  是  $X$  的 2 補數),  $a_i + b_i = 1$

$X + X' = (\sum a_i * 2^i) + (\sum b_i * 2^i) + 1$  (總和的範圍為  $i=0$  到  $n-1$ )

$$= ((\sum (a_i + b_i) * 2^i) + 1 = (\sum 1 * 2^i) + 1$$

$$= 111\dots 111_2 + 1 \equiv 000\dots 00000_2$$

$$\equiv (2^n - 1) + 1 = 2^n \equiv 0$$

$$\rightarrow X' = 2^n - X \equiv 0 - X = -X$$

$$\rightarrow -X = 2^n - X \text{ proved}$$

## Problem 2.

a. 因為英文字母總共有 26 個，2 的 4 次方為 16 不夠完全表示所有英文字母，2 的 5 次方為 32 可以容納所有英文字母，所以 5 是最小的位元數。

b. 扣掉英文字母所用的 26 個 bits 還有  $32 - 6 = 6$  個 bits 可以使用，這些位元可以用來表示數字、符號等

## Problem 3.

Step1: 23 的有號二進位表示 (7 位元) -001 0111

Step2: 確認 2 進位是否正確  $1*1 + 2*1 + 4*1 + 8*0 + 16*1 + 32*0 + (-64)*0$

經過運算後等於 23

Step3:透過 2 補數轉換等於將所有位元 toggle 後再加一，所以-23

的 2 補數等於  $110\ 1000+1=110\ 1001$

Step4:正數的 2 補數等於自己所以 23 的 2 補數等於  $001\ 0111$

ANS:23= $001\ 0111$ , -23= $110\ 1001$

#### Problem 4.

a.  $0111\ 1111\ 1111$  是最大 12bits 的 2 補數，在 10 進位中值為 2047

b.  $1000\ 0000\ 0000$  是最「負」12bits 的 2 補數，在 10 進位中的值

表示為-2048，取絕對值  $2048(1\ 0000\ 0000\ 0000)_2$

c. 由 ab 推廣後 n-bits 最大的 2 補數可表示為  $2^{n-1}-1$

d. 由 ab 推廣後 n-bits 最負的 2 補數可表示為  $-2^{n-1}$

#### Problem 5.

a.  $0110$  為 6

b.  $1101$  先取絕對值(toggle 後加一)  $0011 = 3$  所以  $1101=-3$

c.  $0110\ 1111$  為 157

d.  $1101\ 1011\ 0001\ 1100$  先取絕對值(toggle 後加一)

$0010\ 0100\ 1110\ 0011=22343$  所以原數=22343

#### Problem 6.

$22 = 0001\ 0110 \rightarrow -22 = 1110\ 1001+1 = 1110\ 1010(8bits)$

$22 = 0000\ 0000\ 0001\ 0110 \rightarrow -22 = 1111\ 1111\ 1110\ 1010$

$22 = 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0001\ 0110$

$\rightarrow -22 = 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1110\ 1010$

由上述轉換可以見，當找到可以表示 2 補數的最小位元數的表示法

（如 22 為 010110、-22 為 101010）前面只需要填滿 MSB 的數字即

可（正為 0，負為 1），視需求填滿至要求的總位元數。