

**ĐẠI HỌC QUỐC GIA THÀNH PHỐ HỒ CHÍ MINH TRƯỜNG ĐẠI HỌC CÔNG NGHỆ  
THÔNG TIN**

**KHOA MẠNG MÁY TÍNH VÀ TRUYỀN THÔNG**



**BÁO CÁO: LAB01– BIT MANIPULATION**

**MÔN HỌC: LẬP TRÌNH HỆ THỐNG**

**Giảng viên thực hành: ThS. ĐỖ THỊ HƯƠNG LAN**

**Lớp: NT209.Q12.ANTT**

**Sinh viên thực hiện: - Nguyễn Minh Hiếu (24520506)**

**-Huỳnh Như Hoàng (24520535)**

# Mục lục

- 1.1 bitOr
- 1.2 negative
- 1.3 getHexchar
- 1.4 flipByte
- 1.5 divpw2
- 2.1 isEqual
- 2.2 is16x
- 2.3 isPositive
- 2.4 isGE

## Bài làm

### 1.1 BitOr

Mục tiêu: Thực hiện phép OR giữa hai số nguyên, chỉ được sử dụng & và ~.

Đáp án:

```
int bitOr(int x, int y)
{
    return ~(~x & ~y); // Sử dụng định luật De Morgan
}
```

Ý tưởng : sử dụng định luật de morgan: A And B có thể biến đổi thành not (not A v not B) vì vậy có thể thay thế and bằng not và or

Test case 1: số dương

Ta có  $x = 5$  và  $y = 3$

- $5 = 0b0101 \rightarrow \sim 5 = 0xFFFFFFFFFA$
- $3 = 0b0011 \rightarrow \sim 3 = 0xFFFFFFFFFC$
- $\sim x \& \sim y = 0xFFFFFFFFFA \& 0xFFFFFFFFFC = 0xFFFFFFFFF8$
- $\sim(0xFFFFFFFFF8) = 0x00000007 \rightarrow 7$

Test case 2: số âm

- $-4 = 0xFFFFFFFFFC, \sim = 0x00000003$
- $-8 = 0xFFFFFFFFF8, \sim = 0x00000007$
- $\& = 0x00000003$
- $\sim(0x00000003) = 0xFFFFFFFFFC \rightarrow -4$

## 1.2 negative

Mục tiêu: Tính giá trị -x mà không dùng dấu trừ.

Đáp án code:

```
int negative(int x)
{
    return ~x + 1; // Sử dụng bù 2
}
```

1

Ý tưởng: Sử dụng công thức bù 2 của 1 số : Đảo bit sau đó cộng

Test Case 1:  $x = -1$

$-1 = 0xFFFFFFFF$

$\sim(-1) = 0x00000000$

$-+1 = 0x00000001 \rightarrow 1$

$\text{negative}(-1) = 1 \rightarrow \text{đúng}$

Test Case 2:  $x = 5$

$\sim 5 = 0xFFFFF00A$

$-+1 = 0xFFFFF00B \rightarrow -5$

$\text{negative}(5) = -5 \rightarrow \text{đúng}$

## 1.3getHexcha

Mục tiêu: Trả về ký tự hex thứ  $n$  của  $x$  (từ phải sang trái, 0–7).

Đáp án code:

```
int getHexcha(int x, int n)
{
    return (x & (0xf << (n << 2))) >> (n << 2);
    /*
```

B1: Tìm mask: Sử dụng  $0xf=1111$  dịch trái với  $n*4$ .

B2: and  $x$  với mask  $\rightarrow$  ta được hexchar ở vị trí  $n$ .

B3: dịch phải lại n lần ta được hexchar.

```
*/}
```

Ý tưởng: tìm mask = 0xf = 1111 sau đó dịch trái n\*4( Dịch trái nó để tạo **mặt nạ (mask)** cho nibble thứ n), x và **lọc ra nibble thứ n** bằng AND với mask, Sau khi lọc, dịch phải về lại vị trí 0 để lấy giá trị nibble dưới dạng số.

Testcase 1: x = 0x12345678, n = 0 // Lấy nibble thứ 0 (bit 0–3).

- $n \ll 2 = 0$
- $0xf \ll 0 = 0x0000000F$
- $x \& 0xF = 0x12345678 \& 0x0000000F = 0x00000008$
- $\gg 0 = 0x08$

Testcase2: x = 0x12345678, n = 1 // Lấy nibble thứ 1 (bit 4–7)

- $n \ll 2 = 4$
- $0xf \ll 4 = 0x000000F0$
- $x \& 0xF0 = 0x70$
- $0x70 \gg 4 = 0x07$

## 1.4 flipbyte

Mục tiêu: Lật byte thứ n của số nguyên x (0–3, từ phải sang trái).

Đáp án code:

```
return (x ^ (0xff << (n << 3)));  
  
/*
```

B1: Tìm mask:  $0xff = 11111111$  dịch trái với  $8*n$ .

B2: Lấy mask xor với  $x \rightarrow$  ta được giá trị flipbyte

Giải thích: 1 số khi xor  $0xff \rightarrow$  flip các bit.

1 số khi xor 0  $\rightarrow$  thành chính nó.

\*/

Ý tưởng: tìm mask là  $0xff$  sau đó dịch trái với  $8*n (n < 3)$  để lấy được byte vị trí cần lấy sau đó xor với  $x$  để được giá trị flipbyte

Testcase 1:

$x = 0x12345678$

$n = 0$

-  $(n < 3) = 0 < 3 = 0$

-  $mask = 0xff < 0 = 0x000000ff$

-  $x \wedge mask = 0x12345678 \wedge 0x000000ff = 0x12345687$

Testcase 2:

$x = 0x12345678$

$n = 0$

-  $(n < 3) = 0 < 3 = 0$

-  $mask = 0xff < 0 = 0x000000ff$

-  $x \wedge mask = 0x12345678 \wedge 0x000000ff = 0x12345687$

## 1.5. divpw2

Mục tiêu: Tính  $x / 2^n$  với  $n$  có thể âm hoặc dương.

Đáp án code:

```
int divpw2av(int x, int n)
{
    return ((x >> n) & ~(n >> 31)) | (x << (~n + 1)) & (n >> 31);
}
```

Chia thành 2 trường hợp:

TH 1: chia cho  $2^n$  với  $n$  dương.

TH 2: chia cho  $2^n$  với  $n$  âm.

Rồi sử dụng biểu thức Shannon để chọn 1 trong 2 trường hợp với giá trị chọn là  $n$  âm hoặc dương.

Biểu thức Shannon:  $a \vee b = a + b(\sim a)$ .

Test case:

1.  $x = 16$ .

$n = 2$ .

$n >> 31 = 0$

$\sim(n >> 31) = 1$

$(x >> n) \& 1 = 4$

$(x << (\sim n + 1)) \& 0 = 0$

$$4 \mid 0 = 4$$

$$2. x = 20$$

$$n = -2$$

$$n \gg 31 = 1$$

$$\sim(n \gg 31) = 0$$

$$(x \gg n) \& 0 = 5$$

$$(x \ll (\sim n + 1)) \& 1 = 0$$

$$0 \mid 5 = 5$$

## 2.1 equal

Mục tiêu : Kiểm tra hai số x và y có bằng nhau không.

Đáp án code: `int isEqual(int x, int y)`

```
{  
    return !(x ^ y);
```

```
    /*
```

```
    Hai số bằng nhau khi xor với nhau sẽ bằng 0.
```

```
    */
```

```
}
```



Ý tưởng: Hai số bằng nhau khi xor với nhau sẽ bằng 0 vì vậy sẽ phủ định lại để ra đáp án đề mong muốn.

Testcase 1:

$x = 5, y = 5$

$x \oplus y = 5 \oplus 5 = 0$

$!(0) = 1 \rightarrow$  Hai số bằng nhau

Testcase 2:

$x = 10, y = 12$

$x \oplus y = 10 \oplus 12 = 6$

$!(6) = 0 \rightarrow$  Hai số không bằng nhau

## 2.2 is16x

Mục tiêu: Kiểm tra xem x có chia hết cho 16 không.

Đáp án code:

```
int is16x(int x)
{
    return !(((x >> 4) << 4) ^ x);
    /*
```

Một số nguyên khi chia hết cho 16 sẽ có 4 bit đầu là 0  
(ex. 0x\*\*\*\*\*0000).

Dịch các bit sang trái 4 lần sau đó dịch phải lại 4 lần nếu hai số lúc đầu và lúc sau khác nhau

Thì số đó không chia hết cho 16 ngược lại chia hết cho 16

```
*/
```

```
}
```

Ý tưởng: Một số nguyên khi chia hết cho 16 thì sẽ có 4 bit đầu bằng 0 vì vậy ta dịch trái 4 bit sau đó dịch phải lại 4 bit nếu hai số khác nhau thì không chia hết cho 16

Testcase 1:

$x = 16$

Nhị phân: 0001 0000

$(x \gg 4) = 1, (1 \ll 4) = 16 \rightarrow \text{bằng } x$

Testcase 2:

$x = 17$

-Nhị phân: 0001 0001

$-(x \gg 4) = 1, (1 \ll 4) = 16, 16 \wedge 17 = 1$

## 2.3 isPositive

Mục tiêu: Kiểm tra xem x có phải số dương không.

Đáp án code:

```
int isPositive(int x)
{
    return (!((x >> 31) & 1)) ^ !x;
    /*
```

Chia thành 2 giai đoạn:

Giai đoạn 1: - Thử xem số đó là  $\geq 0$  hay  $< 0$ .

- nếu  $\geq 0 \rightarrow 0$ , ngược lại  $\rightarrow 1$ .

Giai đoạn 2: - Thử xem số có phải 0.

+ Ở giai đoạn 1 nếu số đó âm

\*/

}

Ý tưởng là dịch phải 31 bit để lấy bit dấu sau đó and 1 rồi not nó lại để coi là số âm hay dương sau đó sẽ xor với not của x để xử lý trường hợp nó bằng 0.

Test case 1:

$X = 0$

- $X \gg 31 = 0$
- $0 \& 1 = 0$
- $!0 = 1$
- $1 \wedge !0 = 0$

Đáp án là false vì 0 không phải là số dương

Testcase 2:

$X = -1$

- $X \gg 31 = 1$
- $1 \& 1 = 1$
- $!1 = 0$
- $0 \wedge !-1 = 0$

Đáp án là false

Testcase 3:

$X = 1$

- $X \gg 31 = 0$
- $0 \& 1 = 0$
- $!0 = 1$
- $1 \wedge !1 = 1$

Đáp án là true

## 2.4 isGE2n

Mục tiêu: Kiểm tra xem x có lớn hơn hoặc bằng  $2^n$  hay không.

Đáp án code:

```
int isGE2n(int x, int n)
{
    return !((x + ((~(1 << n)) + 1)) >> 31);
    /*
    Để check 1 số x có lớn hơn  $2^n$  không ta thực hiện  $x - 2^n$  .
    Rồi check dấu của kết quả lấy được.
    Nếu âm -> return 0 (nhỏ hơn).
    Nếu dương -> return 1 (lớn hơn).
    */
}
```

Ý tưởng: vì không dc sai  $2^n$  vì vậy sẽ dùng  $1 \ll n$ , sau đó bù 2 lại để là  $-2^n$ ,  $x - 2^n$  kiểm tra xem là lớn hơn bằng 0 hay nhỏ

hơn 0 vì vậy dịch phải 31 bit để tìm dấu biểu thức sau đó not lại để ra đúng kết quả của đề bài

Test case 1:

$X = 3$  và  $n = 1$

- $1 \ll 1 = 2$
- Bù 2 của 2 là -2
- $3 - 2 = 1$
- $1 \gg 31 = 0$
- Vì vậy  $!0 = 1$

Đáp án là true

Testcase 2:

$X = 1$  và  $n = 2$

- $1 \ll 2 = 4$
- Bù 2 của 4 là -4
- $1 - 4 = -3$
- $-3 \gg 31 = 1$
- Vì vậy  $!1 = 0$

Đáp án là false



