



# Manipulación de Bits

**B.S. Rodolfo Mercado Gonzales**

# Bit

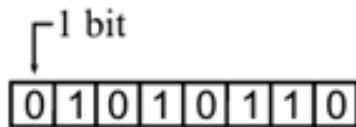
- ❑ Es un dígito binario, puede tomar dos valores 0 (apagado) o 1 (prendido).
- ❑ Unidad mínima de información.
- ❑ La información procesada en una computadora es codificada en bits.

*1 byte = 8 bits*



# Representación computacional de enteros

- ❑ Los enteros son representados como una secuencia de bits.



- ❑ De acuerdo al tipo de dato se usa cierta cantidad fija de bits.

<b>short</b>	16 bits (2 bytes)
--------------	-------------------

<b>int</b>	32 bits (4 bytes)
------------	-------------------

<b>long long</b>	64 bits (8 bytes)
------------------	-------------------

# Enteros sin signo

- ❑ Se representan en base 2, usando todos los bits disponibles.

Usando 3 bits podemos representar

los enteros en el rango  $[0, 2^3 - 1]$

Decimal	Binary
0	000
1	001
2	010
3	011
4	100
5	101
6	110
7	111

# Enteros sin signo

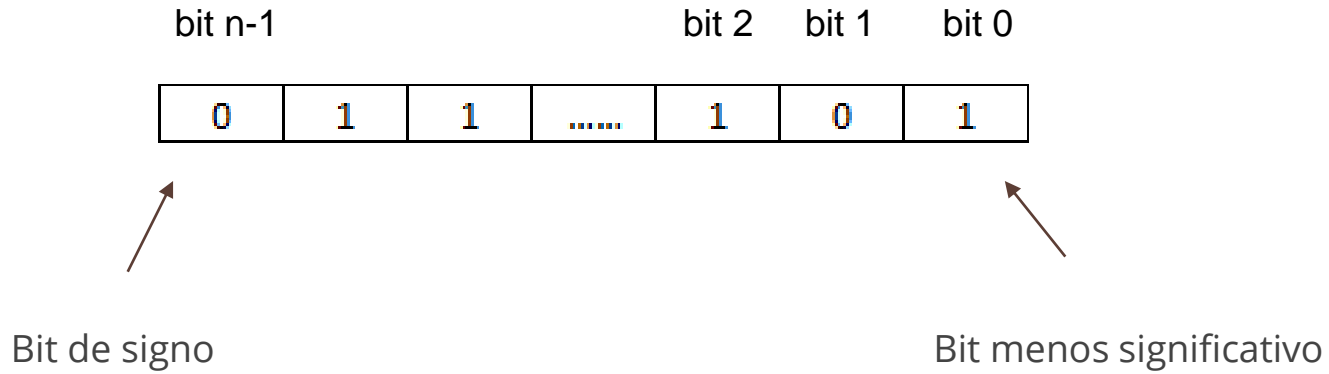
- ❑ Con  $n$  bits podemos representar enteros sin signo en el rango  $[0, 2^n - 1]$ .

<b>unsigned short</b>	$[0, 2^{16} - 1]$
-----------------------	-------------------

<b>unsigned int</b>	$[0, 2^{32} - 1]$
---------------------	-------------------

<b>unsigned long long</b>	$[0, 2^{64} - 1]$
---------------------------	-------------------

# Complemento a dos



Es la representación que se usa actualmente para entero con signo



# Complemento a dos

## ❑ Número positivo o cero

El bit de signo es igual a 0 y los  $n - 1$  bits restantes se completan con la representación binaria del número.

Fijando 3 bits tenemos **000** (0) , **001** (1) , **010** (2) y **011** (3).

# Complemento a dos

## ❑ Número negativo

- El bit de signo es igual a 1 y los  $n - 1$  bits restantes se completan con la representación binaria de  $2^{n-1} - \text{abs}(x)$ .
- La misma representación se puede obtener como  $\sim \text{abs}(x) + 1$  (ver operadores bitwise).

Fijando 3 bits tenemos **100** (-4), **101** (-3), **110** (-2) y **111** (-1).



# Complemento a dos

Con  $n$  bits podemos representar enteros con signo en el rango  $[-2^{n-1}, 2^{n-1} - 1]$

<b>short</b>	$[-2^{15}, 2^{15} - 1]$
--------------	-------------------------

<b>int</b>	$[-2^{31}, 2^{31} - 1]$
------------	-------------------------

<b>long long</b>	$[-2^{63}, 2^{63} - 1]$
------------------	-------------------------

# Operadores Bitwise

- ❑ Son similares en tabla de verdad a los operadores binarios (&, |, !)
- ❑ Realizan operaciones bit a bit.
- ❑ Se realizan en tiempo constante.

# Operadores Bitwise

a	b	~ a (not)	a & b (and)	a   b (or)	a ^ b (xor)
0	0	1	0	0	0
0	1	1	0	1	1
1	0	0	0	1	1
1	1	0	1	1	0

# Operadores Bitwise

Sea  $A = 1010$  y  $B = 1100$

- $A \& B = 1000$
- $A | B = 1110$
- $A \wedge B = 0110$
- $\sim A = 0101$

Notar que:

$$A \wedge A = 0$$

$$A \& A = A$$

$$A | A = A$$



# Operadores Bitwise

## Shift a la derecha ( $x \gg i$ )

Todos los bits de  $x$  corren  $i$  posiciones a la derecha y los nuevos bits son llenados con el bit del signo.

Es equivalente al piso (floor) de la división de  $x$  entre  $2^i$ .

*Sea*  $x = 23$

$x \gg 1 = 00001011 = 11$

7	6	5	4	3	2	1	0
0	0	0	1	0	1	1	1

# Operadores Bitwise

## Shift a la izquierda ( $x \ll i$ )

Todos los bits de  $x$  corren  $i$  posiciones a la izquierda y los nuevos bits son llenados con ceros.

Es equivalente al producto de  $x$  por  $2^i$ .

*Sea*  $x = 23$

$$x \ll 1 = 00101110 = 46$$

7	6	5	4	3	2	1	0
0	0	0	1	0	1	1	1

# Máscara de Bits

- ❑ Podemos usar un entero para representar subconjuntos de un conjunto de hasta 32 elementos ( o 64 si usamos long long).
- ❑ El i-ésimo bit del entero (máscara) es 1 si el i-ésimo elemento del conjunto está presente y será 0 si está ausente.

# Máscara de Bits

Supongamos que tenemos el conjunto  $\{1, 3, 8\}$  , entonces:

Entero	Máscara	Subconjunto
0	000	{ }
1	001	{ 1 }
2	010	{ 3 }
3	011	{ 1, 3 }
4	100	{ 8 }
5	101	{ 1, 8 }
6	110	{ 3, 8 }
7	111	{ 1, 3, 8 }



# Tareas Frecuentes

- Unión de conjuntos :  $A \mid B$
- Intersección de conjuntos :  $A \& B$
- Diferencia de conjuntos :  $A \& \sim B$
- Obtener bit de posición  $i$  :  $(\text{mask} \gg i) \& 1$
- Encender el bit de posición  $i$  :  $\text{mask} = \text{mask} \mid (1 \ll i)$
- Apagar el bit de posición  $i$  :  $\text{mask} = \text{mask} \& (\sim(1 \ll i))$
- Cambiar estado del bit  $i$  :  $\text{mask} = \text{mask} \wedge (1 \ll i)$

# Tareas Frecuentes

- **Obtener último bit encendido de un entero**

Para un  $x = 14$ , tenemos:



bit	1	1	1	0
posición	3	2	1	0

- ❑ El último bit encendido nos lo da la operación:  $x \& -x$
- ❑  $(-)$  es un operador unario que genera el negativo de un número.
- ❑ Como los números se guardan en complemento a 2, entonces:  $-x = \sim x + 1$

# Tareas Frecuentes

## Demostración

Sea  $x = \overline{a10 \dots 0}$

$$-x = \overline{\sim(a10 \dots 0)} + 1, \quad -x = \overline{(\sim a)01 \dots 1} + 1, \quad -x = \overline{(\sim a)10 \dots 0}$$

Finalmente,

$$x \& -x = \overline{a10 \dots 0} \& \overline{(\sim a)10 \dots 0} = \mathbf{0 \dots 010 \dots 0}$$

# Tareas Frecuentes

- **Obtener el número de bits encendidos rápidamente**

Podemos obtenerlo hallando el último bit encendido e ir restándoselo al número, repitiendo esto mientras el número sea diferente de 0.

Otra forma es usando las funciones :

- `__builtin_popcount`
- `__builtin_popcountll`

# Tareas Frecuentes

- **Saber si un número es potencia de 2**

Quitamos el último bit encendido y lo que queda deber ser igual a 0

*Si  $x - (x \& -x) = 0$ , es potencia de 2*

# Problemas

[HackerRank – Lonely Integer](#)

[HackerEarth – Aaryan, Subsequences And Great XOR](#)

[HackerEarth – MISTERY](#)

[HackerRank – Sum vs Xor](#)

# Referencias

- ❑ Hackerearth, Bit Manipulation
- ❑ Topcoder, A Bit of Fun: Fun with Bits
- ❑ Halim, Steven and Halim, Felix. Competitive Programming 3

¡ Good luck and have fun !