# Representación de la información: Representación de enteros





#### Temario

#### ■ Enteros:

- Sin signo (SS).
- lacksquare Signo Magnitud (SM).
- lacktriangle Complemento a 2 (C2).
- Exceso.





Sistemas de representación

- Es la forma en la que interpretamos un conjunto de bits.
- Solamente se puede operar entre datos representados con el mismo sistema de representación.
- El resultado de toda operación vuelve a estar representado en el mismo sistema.





Representación de enteros sin signo (SS)

Representación de números enteros positivos y el cero.

- Para representar cada número usamos su representación binaria, completando con ceros a la izquierda para utilizar todos los bits.
- Con  $k\mathbf{b}$  podemos representar  $2^k$  números distintos.
- Como queremos incluir el cero (y queremos representar todos los enteros en el rango) el último número no puede ser  $2^k$ , sino  $(2^k) 1$ .
- Por lo tanto el Rango de Representación (RR) de los enteros sin signo con  $k\mathbf{b}$  es  $[0,(2^k)-1]$ .





Suma de enteros sin signo (SS)

La suma de enteros sin signo en binario es muy similar a la suma en decimal. Solo hay que recordar las siguientes reglas:





Suma de enteros sin signo (SS)

La suma de enteros sin signo en binario es muy similar a la suma en decimal. Solo hay que recordar las siguientes reglas:

- Si no tenemos acarreo o el acarreo es cero:
  - $\bullet$  0 + 0 = 0, y no generamos acarreo.
  - $\blacksquare 1 + 0 = 1$ , y no generamos acarreo.
  - 1 + 1 = 0, y generamos 1 de acarreo.





Suma de enteros sin signo (SS)

La suma de enteros sin signo en binario es muy similar a la suma en decimal. Solo hay que recordar las siguientes reglas:

- Si no tenemos acarreo o el acarreo es cero:
  - $\mathbf{0} + 0 = 0$ , y no generamos acarreo.
  - $\blacksquare 1 + 0 = 1$ , y no generamos acarreo.
  - 1+1=0, y generamos 1 de acarreo.
- Si tenemos 1 de acarreo:
  - $\bullet$  (1) + 0 + 0 = 1, y no generamos acarreo.
  - $\blacksquare$  (1) + 1 + 0 = 0, y generamos 1 de acarreo.
  - $\blacksquare$  (1) + 1 + 1 = 1, y generamos 1 de acarreo.





Sistema de Signo-magnitud (SM)

- El *bit* más significativo (el que esta más a la izquierda) representa el signo.
  - $\mathbf{0} \to \mathbf{Positivo}$
  - $1 \rightarrow Negativo$
- Los *bits* restantes, el valor absoluto o magnitud.
- Si tenemos k**b**, el RR es:  $[-(2^{k-1}-1),(2^{k-1})-1]$





Sistema de Signo-magnitud (SM)

- El *bit* más significativo (el que esta más a la izquierda) representa el signo.
  - $\mathbf{0} \to \mathbf{Positivo}$
  - $1 \rightarrow Negativo$
- Los *bits* restantes, el valor absoluto o magnitud.
- Si tenemos k**b**, el RR es:  $[-(2^{k-1}-1),(2^{k-1})-1]$

#### Ejemplo (con 8b):

- $34_{10} = 0.0100010$
- $-34_{10} = 10100010$





(SM): Limitaciones

- Doble representación del cero.
- No utiliza eficientemente los  $k\mathbf{b}$ .
- No es conveniente para la aritmética (poco práctico).





## Operación de Complemento a 2

- La operación de complementar a 2 consiste en obtener el opuesto de un número aritméticamente (el que tiene el mismo valor absoluto pero signo opuesto).
- C2(a) + a = 0





### Operación de Complemento a 2

- La operación de complementar a 2 consiste en obtener el opuesto de un número aritméticamente (el que tiene el mismo valor absoluto pero signo opuesto).
- C2(a) + a = 0

Para obtener el complemento a 2 de un número:

- Se invierte cada uno de los bits (reemplazando 0 por 1 y viceversa)
- Al resultado se le suma 1.

Ejemplo: C2(1010) = 01011





Representación en Complemento a 2 (C2)

Para representar un número a en complemento a 2 con k bits, comenzamos por considerar su signo:





Representación en Complemento a 2 (C2)

Para representar un número a en complemento a 2 con k bits, comenzamos por considerar su signo:

- Si a es positivo o cero, lo representamos como en SS(k), es decir, lo escribimos en base 2 con  $k\mathbf{b}$ .
- Si a es negativo, tomamos su valor absoluto, lo representamos como en SS(k), y le aplicamos la **operación** complemento a 2.





Representación en Complemento a 2 (C2)

Ejemplo, representar 17 en C2 con  $k = 8\mathbf{b}$ :





Representación en Complemento a 2 (C2)

Ejemplo, representar 17 en C2 con  $k = 8\mathbf{b}$ :

■  $17_{10} = 0001\,0001_2$  con k = 8 bits.





Representación en Complemento a 2 (C2)

Ejemplo, representar 17 en C2 con  $k = 8\mathbf{b}$ :

■  $17_{10} = 0001\,0001_2$  con k = 8 bits.

Ejemplo, representar -17 en C2 con  $k = 8\mathbf{b}$ :





Representación en Complemento a 2 (C2)

Ejemplo, representar 17 en C2 con  $k = 8\mathbf{b}$ :

■  $17_{10} = 0001 \ 0001_2 \ \text{con} \ k = 8 \ \text{bits}.$ 

Ejemplo, representar -17 en C2 con  $k = 8\mathbf{b}$ :

■ Buscamos la representación de |-17|:  $17 = 0001\,0001_2$  con k = 8 bits.





Representación en Complemento a 2 (C2)

Ejemplo, representar 17 en C2 con  $k = 8\mathbf{b}$ :

■  $17_{10} = 0001 \ 0001_2 \ \text{con} \ k = 8 \ \text{bits}.$ 

Ejemplo, representar -17 en  $\mathbb{C}^2$  con  $k=8\mathbf{b}$ :

- Buscamos la representación de |-17|:  $17 = 0001\,0001_2$  con k = 8 bits.
- Aplicamos la operación de C2 a la representación de |-17|:  $C2(0001\,0001) = 1110\,1111 = -17_{10}$





C2: Rango de representación

El RR del sistema de representación complemento a dos, con  $k\mathbf{b}$ , es:  $[-2^{k-1},(2^{k-1})-1]$ 





Ventajas del sistema de representación C2 sobre SM

- El cero tiene una única representación, lo que facilita las comparaciones.
- No requiere comprobaciones de signo antes de operar. Se opera directamente.
- El mecanismo de cálculo es eficiente y fácil de implementar en hardware.





#### Error MUY frecuente

Para representar cualquier número en  $\mathbb{C}2...$  lo tengo que complementar a 2.... **NO!** 





#### Error MUY frecuente

Para representar cualquier número en C2... lo tengo que complementar a 2.... NO! Al representar en C2, la operación de complementar a 2 únicamente se aplica cuando queremos obtener el opuesto de un número.





Aritmética en  $\mathbb{C}2$ 

Una gran ventaja que aporta el sistema C2 es que no es necesario implementar algoritmos de resta: Cuando se necesita efectuar una resta, se complementa el sustraendo y luego se lo suma al minuendo.

Las computadoras no restan: siempre suman.





### Desbordamiento (overflow)

- Cuando el resultado de una operación aritmética excede la cantidad de dígitos del sistema, el resultado es inválido.
- Es importante que la computadora lo detecte, para informar al proceso, y que pueda descartar el resultado.





#### Desbordamiento en C2

- Puede ocurrir tanto al sumar dos números positivos como dos negativos.
- Es fácil detectarlo en este sistema, observando los dos últimos bits de acarreo (carry).





Se observan los dos últimos bits de acarreo (carry).

- Son diferentes? Hay overflow.
- Son iguales? No hay overflow.



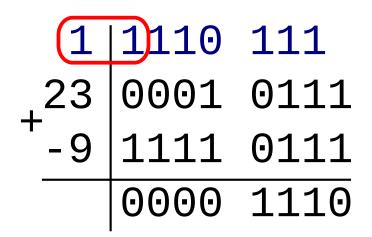


Ejemplo: 23 - 9 (extender el signo para llegar a los k bits)

- **■** 00010111 +
- **11110111**









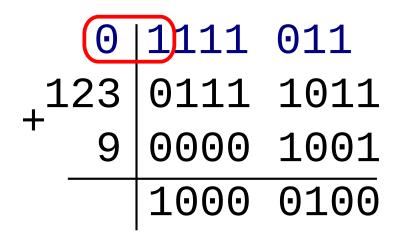


Ejemplo: 123 + 9

- 01111011 +
- **00001001**











- Se determina el intervalo de enteros a representar.
- Se determina la cantidad de bits necesarios para representar todos los enteros del intervalo.





- Un intervalo de [a, b] enteros, comprende n valores, donde n = b a + 1
- ¿Cuántos bits necesitamos para representar n valores?
- Por ejemplo, para un intervalo [150, 157].





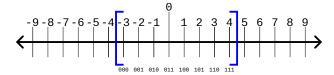
#### Representar un intervalo de enteros

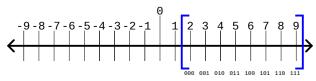
Notemos que tanto a como b pueden ser negativos. Así podemos representar intervalos arbitrarios de enteros, lo que nos vuelve a dar un sistema de representación con signo.

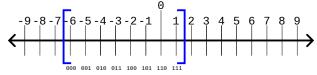




Para saber qué número le corresponde a cada entero:  $valor\_decimal - a$ 











#### Temario

#### ■ Enteros:

- Sin signo (SS).
- Signo Magnitud (SM).
- lacktriangle Complemento a 2 (C2).
- Exceso.





# ¿Consultas?



