

## Práctica 1 - Explicación

**Representación en Punto fijo: Números sin y con signo.**

**Operaciones aritméticas. Flags**

**Bibliografía:**

- “Organización y Arquitectura de Computadoras” de W. Stallings, capítulo 8.
- Apunte 1 de la cátedra, “Sistemas de Numeración: Sistemas Enteros y Punto Fijo”.

1. Represente los siguientes números en el sistema BSS restringido a 8 bits. En los casos que no se pueda representar, aclarar por qué. **0; 1; 127; 128; 255; 256; -1; -8 ; -127; -128; -199; -256; 137; 35; 100; -100; 0,5; 1,25.**

**BSS:** hay varios métodos, aquí mostraremos 2 de ellos.

- **Método 1** ☐ **división. Ej: representar en este sistema el valor 66:**

$66 / 2 = 33$	Resto 0
$33 / 2 = 16$	Resto 1
$16 / 2 = 8$	Resto 0
$8 / 2 = 4$	Resto 0
$4 / 2 = 2$	Resto 0
$2 / 2 = 1$	Resto 0
$1 / 2 = 0$	Resto 1

Tomamos los restos de atrás para adelante, rellenando con ceros a izquierda (hasta 8 bits):el número binario que representa al 66 decimal es: **01000010**

- **Método 2** ☐ **considerando potencias de 2, sin excederse del valor original: Ej: representar el valor 33.**

De izquierda a derecha en 8 bits: el primer dígito puede ser 1? Es decir el número binario puede tener esta forma?: 1XXXXXXX ? NO, porque para obtener el decimal aplicando el teorema de la numeración, sería  $1 * 2$  elevado a la 7: 128, valor que excede al 33, por lo tanto el bit más significativo es 0 (cero).

Luego que pasa con el 2do bit? Puede ser 1, es decir el número binario puede tener esta forma? 01XXXXXX? NO  $1 * 2$  elevado a la 6: 64, valor que excede al 33, por lo tanto el 2do bit más significativo es 0 (cero).

Luego que pasa con el 3er bit? Puede ser 1, es decir el número binario puede tener esta forma? 001XXXXX? SI  $1 * 2$  elevado a la 5: 32, NO EXCEDE el valor 33, por lo tanto el 3er. bit más significativo es 1 (uno).

Se observa que para el resto de los bits excepto el menos significativo, no pueden valer 1, pues  $1 * 2$  elevado a la  $i$  es un valor  $> 1$  para  $i = 4, 3, 2$  o  $1$ . ; y ese valor sumado a 32 excede el valor 33.

Entonces el formato sería 0010000X Cuanto vale X? 1, pues  $1 * 2$  elevado a la 0: 1 y sumado al 32 obtenido antes llegamos al valor 33.

Entonces el número binario es **00100001**.

¿Cuando NO se puede representar en el sistema BSS?

- 1) Si el número es negativo (el sistema BSS no permite representar negativos)
- 2) Si el número es mayor que el valor máximo representable en dicho sistema.
- 3) Si el número tiene decimales (el sistema dado no tiene bits para representar la fracción).

Enlaces asociados:

- [Introducción al binario](#)
- [Conversión Decimal a Binario](#)
- [Ejemplo 1](#), [ejemplo 2](#), [ejemplo 3](#) y [ejemplo 4](#)

**BCS, Ca1, Ca2 y Ex2.** Los positivos se representan igual en los sistemas BSS, BCS, Ca1 y Ca2 (ver representación de números en binario en el apunte). Los negativos en BCS, signo en el bit de mayor peso (0 positivos y 1 negativos) y los restantes son módulo. Los negativos en Ca1, se obtiene el BSS del número en 8 bits, y luego se cambian unos por ceros y ceros por unos. Los negativos en Ca2, se obtienen sumando 1 a la representación de Ca1, o copiando hasta el primer 1 (incluido) desde la derecha el número en BSS, y luego se cambian unos por ceros y ceros por unos. En Ex2, se suma siempre el exceso (que en n bits será  $2^{n-1}$ ) y luego se representa como BSS.

Ejemplos. Represente los números +32 y -32:

- **BSS**, como se vió mas arriba, la cadena +32 se representa como 00100000. (-32 no es posible sin signo)
- **BCS**, el bit más significativo (n-1), el del extremo izquierdo, representa sólo al signo y no forma parte del valor del número. El resto de los bits, 0 a n-2, representan el valor (módulo) del número en BSS. +32 en decimal = 00100000 en BCS -32 en decimal = 10100000 en BCS En el primer ejemplo vemos que +32 empieza con 0 indicando que es positivo y en el segundo ejemplo -32 empieza con 1 indicando que es negativo. En ambos ejemplos el resto de los bits son iguales pues representan al número 32 (módulo).
- **Ca1**: Si el número es positivo los n bits tienen la representación binaria del número, es decir en este sistema los números positivos coinciden con la representación en BCS y BSS  $\square$  +32 en decimal = 00100000 en Ca1.  
Si el número es negativo, el mismo es representado por el complemento a 1 del número deseado. Para obtener el Ca1 de un número podemos utilizar la siguiente regla práctica: invertir todos los bits. Para representar - 32 en Ca1, se invierten todos los bits de +32  $\square$  -32 en decimal = 11011111 en Ca1.
- **Ca2**: Si el número es positivo los n bits tienen la representación binaria del número, es decir en este sistema los números positivos coinciden con la representación en BCS, BSS y Ca1  $\square$  +32 en decimal = 00100000 en Ca2.  
Si el número es negativo, podemos obtener el Ca1 invirtiendo todos los bits y luego sumarle 1. -32 en decimal = 11011111 en Ca1. Luego  $11011111 + 00000001 = 11100000$ .  $\square$  -32 en decimal = 11100000 en Ca2
- **Ex2**: al número dado le sumo el exceso 2 elevado a la N -1 (N cantidad de bits, en este caso 8) y luego lo represento en BSS.  
¿+32 en exceso? Primero escribimos +32 en Ca2 00100000. Luego sumamos el exceso 10000000.  $00100000 + 10000000 = 10100000 \square$  la cadena en Exceso es 10100000  
¿-32 en exceso? Primero escribimos -32 en Ca2, calculado antes: -32 en Ca2 = 11100000. Luego le sumamos el exceso 10000000.  $11100000 + 10000000 = 01100000$  con carry= 1 que se desprecia  $\Rightarrow$  la cadena en Exceso es 01100000.

Recordar que puede ocurrir que el número dado no se pueda representar debido a que el sistema dado esta restringido a 8 bits; puede ocurrir que sea porque el número está fuera del rango de representación.

Enlaces asociados:

- [Binario Sin Signo \(BSS\) y Binario Con Signo \(BSS, BCS\). Rango BCS](#)
- [Complemento a 1. Rango Ca1](#)
- [Complemento a 2 . Rango Ca2](#)
- [Exceso. Rango Exceso](#)
- [Rango de los sistemas restringidos a n bits](#)
- [Ejemplo 1.](#) [Ejemplo 2](#)

2. Interprete las siguientes cadenas de 8 bits en los sistemas BSS, BCS, Ca1, Ca2 y Ex2. **00000000; 00000001; 11111110; 01111111; 11111111; 00010001; 10011001; 10101010; 01100110;**

**BSS.** Para resolverlo, aplicar el teorema fundamental de la numeración.

Enlaces asociados:

- Concepto básico: [Teorema fundamental de numeración](#)
- [Ejemplo 1](#) y [ejemplo 2](#)

- Ejemplo 1: **00001011**

**BSS**, aplicamos el teorema fundamental de la numeración:

$$(1 * 2 \text{ elevado a la } 3) + (1 * 2 \text{ elevado a la } 1) + (1 * 2 \text{ elevado a la } 0) = 8 + 2 + 1 = 11$$

**BCS**, nos fijamos el signo en el bit más significativo, en este caso es 0, por lo cual el número es positivo. Luego el valor del número se interpreta de la misma forma que en BSS para el resto de los bits: entonces el resultado en BCS es **+11**

**Ca1**, como el número empieza con cero el valor coincide con los anteriores: **+11**

**Ca2**, como el número empieza con cero el valor coincide con los anteriores: **+11**

**Ex2:** (recordar que se interpreta como BSS y luego se resta el exceso (que en n bits es  $2^{n-1}$ ). Como el dígito más significativo es 1, el número es negativo. Como el sistema está restringido a 8 bits, es Exceso 2 elevado a la  $(8-1) =$  Exceso 128; Si lo calculo en decimal, al número decimal obtenido de la cadena representada en BSS le resto el exceso:  $11 - 128 = -117$ .

Otra forma: cambio el bit más significativo y me fijo que valor es en CA2. En el número dado 00001011 invierto el bit más significativo 10001011. Luego me fijo su valor en CA2, como empieza con 1 es negativo, un método posible es copiar de derecha a izquierda hasta el primer 1 y luego invierto el resto de los dígitos, obtenemos 01110101, este número en decimal es el 117, entonces el número original: 10001011 es el -117; por lo tanto el valor dado en Exceso es **-117**.

## - Ejemplo 2: **10001011**

**BSS**, aplicamos el teorema fundamental de la numeración:  $(1 * 2 \text{ elevado a la } 7) + (1 * 2 \text{ elevado a la } 3) + (1 * 2 \text{ elevado a la } 1) + (1 * 2 \text{ elevado a la } 0) = 128 + 8 + 2 + 1 = \mathbf{139}$

**BCS**, nos fijamos el signo en el bit más significativo, en este caso es 1, por lo cual el número es negativo. Luego el valor del número se interpreta de la misma forma que en BSS (sin considerar el bit de signo): entonces aplicando el teorema:  $(1 * 2 \text{ elevado a la } 3) + (1 * 2 \text{ elevado a la } 1) + (1 * 2 \text{ elevado a la } 0) = 8 + 2 + 1 = \mathbf{11}$ . Como vimos que el bit más significativo del número es negativo, el resultado en BCS es **- 11**

**Ca1**, como el número 10001011 empieza con 1, sabemos que es negativo. Para obtener el valor debocomplementarlo (invierdo el valor de todos sus bits). Obtengo 01110100 y luego interpreto este número en BSS:  $64 + 32 + 16 + 4 = 116$ . Entonces, el Ca1 de 10001011 es **-116**

**Ca2**, igual que en Ca1 y BCS, como el número 10001011 empieza con 1, sabemos que es negativo.

- **Método 1:** Para obtener el valor debo complementarlo (invierdo el valor de todos sus bits) y luego sumarle 1:  
Invierdo y obtengo 01110100 ; luego:

01110100

+ 00000001

01110101 y luego interpreto este número en BSS:  $64 + 32 + 16 + 4 + 1 = 117$

Entonces, el Ca2 de 10001011 es **-117**

- **Método 2:** en el número dado copio los valores de izquierda a derecha hasta encontrar el primer 1 que también copio. En este caso en el número 10001011 el bit menos significativo ya es 1, solo copio ese valor, y el resto los invierdo. Nos queda 01110101, y luego interpreto este número en BSS, obtenemos también 117. Entonces, el Ca2 de 10001011 es **-117**

**Ex2:** el dígito más significativo es 1 => el número es positivo.

1) Cambio el bit más significativo: 00001011

2) Me fijo su valor en CA2:  $11 \Rightarrow$  La cadena dada en exceso representa el valor **11**

Otra forma es directamente al valor en BSS obtenido antes restarle el exceso:  $139 - 128 = \mathbf{11}$ .

## Enlaces asociados :

- [Ejemplo](#)
- [Ejemplo 2](#)
- [Ejemplo 3](#)

3. Calcule el rango y resolución de un sistema de punto fijo en BSS con 7 bits de parte entera y 3 de fraccionaria y de un sistema de punto fijo en BCS con 1 bit de signo, 5 bits de parte entera y 4 de fraccionaria.

**Rango:** (valor mínimo representable, valor máximo representable)

**Resolución:** diferencia entre 2 números representables consecutivos.

**Ejemplo 1.** Supongamos un sistema de punto fijo en BSS con 4 bits de parte entera y 2 de fraccionaria. Los números representables tienen la forma siguiente: XXXX.XX

El valor mínimo es en BSS: 0000.00, valor **0** en decimal. El valor máximo es en BSS: 1111.11, ¿que valor es? Aplicando el teorema para la parte entera sería  $(1 * 2^{\text{elevado a la } 0}) + (1 * 2^{\text{elevado a la } 1}) + \dots + (1 * 2^{\text{elevado a la } 3}) = 1 + 2 + 4 + 8 = 15$ . Aplicando el teorema, para la parte fraccionaria sería  $(1 * 2^{\text{elevado a la } -1}) + (1 * 2^{\text{elevado a la } -2}) = 0,5 + 0,25 = 0,75$

Entonces el valor máximo es  $15 + 0,75 = \mathbf{15,75}$

La resolución, es constante en todo el rango de números, pues la diferencia entre cualquier par de números representables consecutivos es siempre la misma: tomemos la resta de los 2 valores mínimos:

$0000.01 - 0000.00 = 0000.01$ . ¿Que valor es en decimal? Por el teorema,  $1 * 2^{\text{elevado a la } -2} = 0,25$

Entonces la resolución en este sistema es **0,25**

**Ejemplo 2.** Un primer dígito que indica el signo (0 positivo y 1 negativo). Para la parte entera del número tenemos 5 bits y para la parte fraccionaria del número tenemos 4 bits.

Para obtener el número más grande en BCS, el signo debe ser positivo y debemos maximizar parte entera y fraccionaria, pues debe ser el “positivo más grande”. El número más grande será 0 11111 1111, por teorema fundamental de la numeración:  $16 + 8 + 4 + 2 + 1 + 0,5 + 0,25 + 0,125 + 0,0625 = \mathbf{31,9375}$

Para obtener el número más chico, debemos cambiarle el signo al número y maximizar como en el caso anterior la parte entera y fraccionaria, pues debe ser el “negativo más grande”. El número más chico será 1 11111 1111, el mismo pero negativo: **-31,9375**.

Enlaces asociados:

- [Binario Sin Signo \(BSS\) y Binario Con Signo \(BSS, BCS\) . Rango BSS. Rango BCS](#)
- [Complemento a 1. Rango](#)
- [Complemento a 2. Rango](#)
- [Exceso. Rango](#)
- [Resolución en sistemas de Punto Fijo](#)
- [Ejemplo](#)

4. Represente los siguientes números en los sistemas del ejercicio 3. Si no es posible obtener una representación exacta, indique cuál es la más próxima y calcule en ese caso el error cometido. Si el número a representar está fuera del rango del sistema, señale que ese número “NO SE PUEDE REPRESENTAR”.

**7 ; 15,125 ; 2,2 ; 8,001 ; 123,25 ; 50,50 ; 120 ; 1,2 ; 1,25 ; 35 ; -1,25 ; 1,0625 ; -1,5625 ; -35,5**

Ídem ejercicio 1 pero considerando el formato del sistema. Tener en cuenta que en este formato que un número de valor periódico o irracional no se puede representar.

Ejemplo: 1,2

Parte entera: 000001

Parte fraccionaria: 001100110011.. (periódico)

Cuando se trata de pasar a binario un número fraccionario en lugar de dividir por 2 como se hace con los enteros, se multiplica por 2. Serán sucesivas multiplicaciones que se acotarán según la cantidad de bit con los que contamos para la representación. Las partes enteras de esas multiplicaciones parciales formarán al finalizar el número binario resultante. Las partes fraccionarias parciales son las que se irán multiplicando por 2 sucesivamente.

$0,2 * 2 = 0,4$  me quedo con el entero 0 del resultado  
 $0,4 * 2 = 0,8$  me quedo con el entero 0 del resultado  
 $0,8 * 2 = 1,6$  me quedo con el entero 1 del resultado  
 $0,6 * 2 = 1,2$  me quedo con el entero 1 del resultado  
 $0,2 * 2 = 0,4$  .... Comienzan a repetirse los 4 cálculos anteriores

Entonces para la representación de la parte fraccionaria se toman los valores enteros de los resultados parciales, en el orden calculado:  $.2 = .0011\ 0011\ ..\ 0011$  (periódico)

Como en el sistema dado tenemos 4 dígitos decimales el número representable más aproximado al 1,2 es: **000001.0011**, el VALOR EXACTO 1,2 NO SE PUEDE REPRESENTAR EN EL SISTEMA DADO, se comete un error en la representación

Valor calculado para el sistema dado: 000001.0011 que en decimales  $(1 * 2 \text{ elevado a la } 0) + (1 * 2 \text{ elevado a la } -8) + (1 * 2 \text{ elevado a la } -16) = 1 + 1/8 + 1/16 = 1 + 0,125 + 0,0625 = \mathbf{1.1875}$

**Error cometido:** valor exacto - valor calculado:  $1,2 - 1,1875 = 0,0125$

Enlaces asociados:

- [Error absoluto y error absoluto máximo](#)
- [Error Relativo](#)

5. Interprete las siguientes cadenas en los sistema del ejercicio 3. 0000000000; 0101010101; 1000000000; 1111111110; 1111111111; 1010101010; 0111111111; 0110110110

Para resolverlo, aplicar el teorema fundamental de la numeración.

Ejemplo 1: 0000101000: BSS, se asume el punto después de los primeros 6 dígitos más significativos: 000010.1000

Luego, por teorema:  $(1 * 2 \text{ elevado a la } 1) + 1 * 2 \text{ elevado a la } -1) = \mathbf{2,5 \text{ en decimal}}$

Ejemplo 2: **1010101010** para verlo más claramente separo bit de signo, parte entera y parte fraccionaria: 1 01010 1010

El número es negativo por el bit de signo en 1. Luego, por teorema:  $(1 * 2 \text{ elevado a la } 3) + (1 * 2 \text{ elevado a la } 1) + (1 * 2 \text{ elevado a la } -1) + 1 * 2 \text{ elevado a la } -3) = - (8 + 2 + 0,5 + 0,125) = - \mathbf{10,625}$

Enlaces asociados:

- [Introducción al binario](#)
- [Conversión Decimal a Binario](#)
- [Ejemplo 1, ejemplo 2, ejemplo 3 y ejemplo 4](#)

6. Represente los números 0, 1, 3, 8, 12, 13, 22, 35, 99, 100 y 1255 en los sistemas BCD y BCD empaquetado. Describa, con el mayor nivel de detalle posible, un procedimiento para calcular sumas en BCD. Sin considerar representación de signo, realice las siguientes operaciones en BCD:  $32 + 45$ ;  $22 + 89$ ;  $1307 + 708$

Para representar una cadena en BCD, (Decimal Codificado Binario) cada dígito decimal tiene su equivalente en 4 dígitos binarios:

0	0000
1	0001
2	0010

3	0011
4	0100
5	0101
6	0110
7	0111
8	1000
9	1001

Las demás representaciones de 4 dígitos binarios no tienen equivalente en BCD (ellas son: 1010=A=10, 1011=B=11, 1100=C=12, 1101=D=13, 1110=E=14, 1111=F=15)

**BCD empaquetado:** se reemplaza cada dígito por los 4 dígitos binarios equivalentes

Ejemplo: 834: 1000 0011 0100 (BCD Empaquetado: 4 bits por dígito)

**BCD empaquetado con signo:** al valor en binario se le agregan 4 dígitos binarios que indican el signo del número:

C = 1100 = Valor positivo

D = 1101 = Valor negativo

Ejemplos:

+ 834: 1000 0011 0100 **1100** = 834C

- 834: 1000 0011 0100 **1101** = 834D

**BCD desempaquetado:** se reemplaza cada dígito por los 8 dígitos binarios, los 4 menos significativos corresponden al número binario equivalente, y los 4 más significativos son “unos”:

Ejemplo: 834: 1111**1000** 1111**0011** 1111**0100** = F8F3F4 (BCD Desempaquetado: (8 bits por dígito)

**BCD desempaquetado con signo:** a diferencia del anterior, el signo del número se carga en lugar de los “unos” que rellenaban el byte menos significativo:

C = 1100 = Valor positivo

D = 1101 = Valor negativo

+ 834: 1111 1000 1111 0011 1100 0100 = F8F3C4

- 834: 1111 1000 1111 0100 1101 0100 = F8F3D4

**Suma en BCD:** para la suma en BCD se suma en binario, y puede ocurrir que se obtenga una representación no válida en BCD.

Ejemplo: 15 + 27; en decimal nos da 42. ¿Qué pasa en BCD?

15	0001 0101
27	0010 0111
La suma da:	0011 1100

Pero 1100 no es una representación válida en BCD; es una de las 6 combinaciones de 4 bits no válidas (1100=C=12)

La regla es la siguiente:

- Si la suma de 2 dígitos BCD  $\leq 9$  OK
- Si la suma de 2 dígitos BCD  $> 9 \Rightarrow$  Sumar 6 en ese dígito (o sea sumar 0110)

Entonces:

15	0001 0101
27	0010 0111

La suma da: 0011 1100  
 Entonces le sumo 6: 0110 ☐ +6  
 Ahora la suma da: 0100 0010 ☐ El resultado es 42 (Correcto)

7. Escriba los números 13160, 2988, 927 y 87127 en los sistemas BCD, BCD empaquetado y BSS. Observe la cantidad de bits necesarios. ¿Qué conclusiones saca respecto de las ventajas y desventajas del sistema BCD sobre BSS?
8. Haga el pasaje de binario a hexadecimal y de hexadecimal a BCH en forma directa (sin utilizar sistema decimal). ¿Por qué cree que el sistema hexadecimal es muy utilizado?

Binario a Hexadecimal	
1010000010000	
1110001011101	
111010011001011	
1001111100100011	
1110101011001010	
101101101011010	

Hexadecimal a BCH	
2801	
1C5D	
78AB	
F79A	
7EF1	
324A	

Para pasar de Binario a Hexadecimal sin utilizar el sistema decimal se toman de a 4 dígitos binarios de derecha a izquierda y se reemplaza cada número formado por los 4 dígitos binarios por el número hexadecimal correspondiente:

Separando de a 4 dígitos: 101 0110 1100 1101

Reemplazando los 4 dígitos binarios por el hexadecimal correspondiente: 101 0110 1100 1101 = 5 6 C D

Entonces el equivalente al número binario 101011011001101 en hexadecimal es 56CD

Para pasar de Hexadecimal a BCH (Hexadecimal codificado binario) sin utilizar el sistema decimal se realiza la operación inversa a la anterior, es decir se reemplaza cada dígito hexadecimal por los 4 dígitos binarios que conforman su valor equivalente:

Ejemplo: 56CD. Reemplazando cada dígito hexadecimal por los 4 dígitos binarios:

5 6 C D = 0101 0110 1100 1101 (completado con ceros a izquierda)

Luego 0101011011001101 es la representación en BCH del número hexadecimal 56CD.

Enlaces asociados:

- [Hexadecimal a decimal](#)
- Hexadecimal a Binario
- Binario a Hexadecimal

- 9- Calcule el resultado de realizar las sumas (ADD) y restas (SUB) indicadas a continuación. Calcule el valor en el que quedarán los flags luego de realizada cada operación, de acuerdo a que haya habido acarreo (flag C, de Carry) o se haya producido borrow (flag B, es el mismo que C pero en la resta), o que el resultado sea cero en todos sus bits (flag Z, de Zero), se haya producido desbordamiento (flag V, de overflow), o de un resultado negativo (flag N, de Negative).

ADD 00011101 00011011	ADD 01110000 11110001	SUB 00011101 00011011	SUB 01110000 11110001
ADD 10011101 01110010	ADD 01001100 01110000	SUB 10011101 01110010	SUB 01001100 01110000
ADD 01110110 01110001	ADD 11001100 11110000	SUB 01110110 01110001	SUB 11001100 11110000
ADD 10111001 11100011	ADD 10000000 10000000	SUB 10111001 11100011	SUB 10000000 10000000
ADD 00111010 00001111	ADD 00000000 10000000	SUB 00111010 00001111	SUB 00000000 10000000

Recuerde que: 0+0=0 con C=0      1+0=1 con C=0      0-0=0 con B=0      1-1=0 con B=0  
 0+1=1 con C=0      1+1=0 con C=1      1-0=1 con B=0      0-1=1 con B=1

El acarreo se suma al bit siguiente, y en caso de ser el de mayor peso queda en el flag C.

También, tendremos casos de exceso en el rango de representación (llamado overflow) si a un número positivo se le suma otro positivo y da un resultado negativo ó a un número negativo se le suma otro negativo y da uno positivo ó a un número positivo se le resta otro negativo y da uno negativo ó a un número negativo se le resta otro positivo y da uno positivo.

En todos estos casos de errores en la operación aritmética, se advierte el error pues la ALU encenderá (pondrá en 1) el flag de overflow (V=1). Es de hacer notar que el flag V se encenderá aunque sumemos números sin signo (en BSS), la interpretación de los flags corre por cuenta del programador.

Ejemplo de suma:

1111	☐ Acarreos	
01001111		
±		
<u>01111000</u>		Flags: Carry=0; Zero=0; Negative=1; overflow=1.
11000111		

El flag Zero se pone en 1 cuando el resultado de la operación es 0. ( es decir, los 8 bits del resultado quedan en 0). Como aquí no ocurrió esto , el flag Zero = 0

El flag de Carry se pone en 1 cuando se produjo “acarreo” en los bits más significativos (en la resta se pone en 1 si hay “borrow” en los bits más significativos). (si la suma de los bits más significativos de ambos números es 1 + 1, el resultado de esta suma dará 0 con un acarreo de un 1 al bit siguiente y entonces el flag de Carry se pondrá en 1). En el ejemplo, no se produjo acarreo y el flag Carry queda en 0.

El flag de signo se identifica con la letra N (de Negativo), y es igual al bit más significativo del resultado. Si el resultado empieza con 1, entonces N=1

El flag de overflow se identifica con la letra V. Cuando la suma ó resta involucra a números con signo (Ca2), V=1 indica una condición de fuera de rango (desborde), quiere decir que la cantidad de bits disponibles para expresar el resultado no son suficientes.

Enlaces asociados:

- [Suma \(Parte 1\), suma \(Parte 2\)](#)
- [Resta \(Parte 1\), resta \(Parte 2\)](#)
- [El flag de carry, el flag de carry \(continuación\)](#)
- [El flag de Zero](#)
- [El flag de Signo \(Negativo\)](#)
- [El flag de Overflow](#)
- [El flag de Parity \(adicional a la práctica\)](#)
- [El flag de Adjust o Auxiliar Carry \(adicional a la práctica\)](#)
- [Ejercicios](#)

10. Suponga que los operandos del ejercicio anterior (ej. 9) eran números representados en BSS, BCS, Ca1, Ca2 y Exceso2 (todos para cada sistema de representación). Verifique la correctitud del resultado interpretando el resultado obtenido y comparando con el resultado esperado. En caso de que la operación haya dado resultado incorrecto, indicar la posible cadena de bits que representa el resultado correcto.

Del ejemplo anterior, los operandos y resultado son interpretados como cadenas de bits BSS.

1111	☐ Acarreos	Interpretación en
01001111		BSS
+ 01111000		79
<u>11000111</u>		+ 120
		199

Por lo que, si verificamos realizando a mano la operación interpretada en base 10, el resultado es correcto.



Volviendo al ejemplo, si interpretamos ahora los operandos y resultados como cadenas de bits en los 4 sistemas de representación de números con signo, tendremos:

1111	☐ Acarreos	BCS	Ca1	Ca2	Exceso	Observe los flags!
		79	79	79	-49	
01001111		+ 120	+ 120	+ 120	+ -8	
<u>±</u>		-71	-56	-57	71	
<u>01111000</u>						
11000111						

11. Referido al ejercicio 9 sobre la operación ADD: Observando cuáles resultados fueron correctos y cuáles fueron incorrectos y relacionándolos con los flags, describa una regla para determinar la correctitud de la operación ADD en el sistema BSS con la mera observación de los flags (sin verificar la operación pasando por el sistema decimal). Observe que en el ejemplo dado para BSS, los flags V y N quedan en 1 y no importan pues suponemos que estamos operando con números sin signo (BSS). Si hacemos lo mismo con todos los ejercicios, observaremos que en los casos en que C=1 el resultado es incorrecto, independientemente de los demás flags.

En BSS, al resolver los ejercicios, se observará que en los casos en que C= 1 el resultado es incorrecto, independientemente del resto de los flags. Indica condición fuera de rango.

12. Trabaje de forma similar al ejercicio 11 pero con la operación SUB. Luego trate de descubrir reglas análogas para ADD y SUB para el sistema Ca2, basándose en los ejercicios cuya cadena resultado es diferente de la correcta y observando los flags. Observe qué flags se encienden en los casos que da incorrecto y cuáles no, como así también los que es indistinto que tengan valor uno o cero.

Suma en Ca2 Para sumar dos números en Ca2 se suman los n bits directamente. Si sumamos dos números + y el resultado es - ó si sumamos dos - y el resultado es + hay overflow, en otro caso no lo hay. Si los números son de distinto signo nunca puede haber overflow.

**En Ca2, si sumo y se prende el flag de Overflow, el resultado en Ca2 es incorrecto, independientemente que haya o no haya Carry.**

Resta en Ca2 Para restar dos números en Ca2, se restan los n bits directamente. También se puede hacer Ca2 el sustraendo y transformar la resta en suma. Si a un Número + le restamos un Número - y el resultado es - ó si a un Número - le restamos un + y el resultado es + hay overflow en la resta. Si son del mismo signo nunca hay overflow.

**Si resto en Ca2 y hay Overflow el resultado en Ca2 es incorrecto, independientemente que haya o no haya Carry.**

13. Considere en el ejercicio 9, que el punto o coma fraccionaria se encuentra entre el bit 2 y el 3. Interprete el valor que tendrán las cadenas de bits que representan los operandos y los resultados como BSS y como Ca2. Observe los flags. ¿Qué concluye?

Que haya un punto fraccionario no cambia las reglas deducidas en el ejercicio anterior.

Enlaces asociados:

- [Suma \(Parte 1\), suma \(Parte 2\)](#)
- [Resta \(Parte 1\), resta \(Parte 2\)](#)

14. Escriba todas las cadenas de los sistemas BSS, BCS, Ca1, Ca2 y Ex2(n-1 restringido a 4 bits. Considere el punto (o coma fraccionaria) fijo en cada una de todas las posibles posiciones (son 5 posibilidades en total, considerando que el punto fijo puede estar colocado a la izquierda del MSB y a la derecha del LSB) y obtenga el rango y resolución de cada uno de los sistemas de punto fijo resultantes. ¿Cuántas cadenas se pueden escribir en cada caso? ¿Cuántos números se pueden representar en los distintos sistemas?

**Ejemplo BSS: 3 dígitos enteros y 1 fraccionario XXX.X**

- Rango: Valor mínimo: 000.0, equivale al 0 en decimal. Valor máximo: 111.1 equivale al 7,5 en decimal Entonces el rango es (0; 7,5)
- Resolución: diferencia entre 2 números consecutivos, en este caso siempre vale : 000.1, equivale a 0,5.
- ¿Cuántas cadenas se pueden escribir en cada caso? 2 elevado a la cantidad de bits; en 4 bits, 16 cadenas, independientemente de la posición del punto decimal.
- ¿Cuántos números se pueden representar? Los mismos que la cantidad de cadenas.

Ejemplo con cadenas de 3 bits para todos los sistemas

Recordar:

BCS, Ca1 y Ca2 positivos, coinciden con el binario sin signo

Ca1: negativos, invierto los dígitos del positivo correspondiente

Ca2 negativos, Ca1 del negativo correspondiente + 1

Exc2, al Ca2 le sumo el exceso (en este caso 100 = 4)

Decimal	BCS	Ca1	Ca2	Ex2
-4	---	---	100	000
-3	111	100	101	001
-2	110	101	110	010
-1	101	110	111	011
-0	100	111	---	---
0	000	000	000	100
1	001	001	001	101
2	010	010	010	110
3	011	011	011	111

La cantidad de cadenas representables es la misma en todos los sistemas, siempre depende de la cantidad de dígitos, en este caso 3 dígitos, 2 elevado a la 3, 8 cadenas.

Ca1 y Ca2 tienen 2 representaciones del cero, mientras que Ca2 y Ex2 incorporan un negativo más, en este caso el -4.

## 15. Defina el sistema Exceso a M (donde M es un entero cualquiera).

Exceso a M (M sería el valor que tomo como "mi 0" en la representación/interpretación del número) significa que de todas las combinaciones que puedo hacer en binario con una X cantidad de bits ( y estos ordenados y siguiendo la notación posicional; sugiero leer [https://es.wikipedia.org/wiki/Notaci%C3%B3n\\_posicional](https://es.wikipedia.org/wiki/Notaci%C3%B3n_posicional)) tomo M-1 combinaciones para mis números negativos y 2x -M para mis números positivos, incluido el 0. Y por consiguiente todos los números en orden que son inferiores a M serán los negativos, M es el "0" y los superiores a M los positivos.

Y la pregunta es ¿Y cómo calculo el valor que representa un número? Si M es "0" entonces el valor en binario sin signo del número binario (valga la redundancia) menos M será el valor que representa. Y si lo que tengo (o se) es el valor representado entonces a este le sumo M y ese es el número que tengo que escribir en binario sin signo.

Ejemplo:

Tomemos 4 bits (XXXX) con lo que los números que puedo representar en bss son del 0 al 15, es decir 16 combinaciones, ahora digo que solo me interesan 4 números negativos, entonces 0000, 0001, 0010 y 0011 serán mis negativos, el "0" será 0100 y todo número por encima de éste será positivo.

Si tengo 1100 (12) y quiero saber cuánto representa, a este le resto 0100 (M=4) y esto da 1000 que es 8 (12-4) Si tengo 0010 (2) y quiero saber cuánto representa, a este le resto 0100 (M=4) y esto da -2 (2-4), en binario es 1110

Si quiero representar el -3 entonces  $-3 + 4 = 1$ , escribo el 1 (0001) y si quiero representar el 5, es  $5+4=9$ , escribo el 9 1001

Exceso a la mitad en 4 bits es 8, si las representaciones que puedo hacer con 4 bits es 16 entonces la mitad es 8; y con 8 bits es 128.

Ahora vamos a escribir esto de manera formal, con lo que estaremos resolviendo el ejercicio:

Un número  $n$  se representa en exceso  $M$  como  $n + M = N$ , donde  $N$  es el número entero natural

Por lo tanto un número  $N - M = n$  ( $n$  = valor representado)

sugiero ver [https://es.wikipedia.org/wiki/Representaci%C3%B3n\\_de\\_n%C3%BAmeros\\_con\\_signo#En\\_Exceso\\_a\\_K](https://es.wikipedia.org/wiki/Representaci%C3%B3n_de_n%C3%BAmeros_con_signo#En_Exceso_a_K)

16. Describa mecanismos para sumar y restar en BCS, Ca1 y Exceso, en base al análisis de los resultados y flags del punto 9, realizando la interpretación de los operandos y resultados en los distintos sistemas de representación citados. Observe de qué manera (qué operaciones deberían realizarse y en qué caso) se llegaría al resultado correcto.

17. Interprete las siguientes cadenas descriptas en sistema Ca2. ¿Qué pasa en el caso (e)?

a. 00100110      b. 11011000      c. 00111000      d. 00000000      e. 10000000

Recordando que en CA2 las cadenas que comienzan con 0 representan a un número positivo y las que comienzan con un 1 a un número negativo entonces para encontrar el decimal representado por cada cadena procedemos de la siguiente manera:

Miramos si la cadena representa a un número positivo o negativo, en caso de ser positivo encontramos el decimal directamente.

En caso de ser negativo anotamos el signo menos para no olvidarnos y luego un método posible es aplicar el descomplemento a dos, copiando la cadena igual hasta el primer 1 (comenzando desde la derecha) y a partir de ahí cambiar unos por ceros y ceros por unos.

Ejemplo 1: 00100110

Verificamos que por empezar con 0 esta cadena representa a un número positivo, entonces buscamos el número binario representado directamente. Obtenemos el número decimal 38.

Recordando que el número era positivo, entonces la cadena dada en CA2 representa al número decimal +38.

Ejemplo 2: 11011000

Verificamos que por empezar con 1 esta cadena representa a un número negativo, entonces escribimos el signo - para no olvidarnos y descomplementamos a dos la cadena. Obtenemos esta nueva cadena 00101000. Pasando a decimal obtenemos el número 40.

Recordando que el número era negativo, entonces la cadena dada en CA2 representa al número decimal -40.

Ejemplo 3: 10000000

Verificamos que por empezar con 1 esta cadena representa a un número negativo, entonces escribimos el signo - para no olvidarnos y descomplementamos a dos la cadena. En este caso obtenemos la misma cadena 10000000. Pasando a decimal obtenemos el número 128. Por lo tanto el número decimal representado es el -128.

Observación: Esta representación extiende el rango en el CA2 respecto al CA1 en un valor representable más llegando a poder representar el decimal -128 (en el CA1 llegábamos hasta el -127). Lo anterior se logra al haber podido eliminar el 0 negativo del CA1, lo cual representa una ventaja del CA2 sobre el CA1.

18. Interprete las siguientes cadenas descriptas en sistema Ex2(n-1) con  $n=8$ . ¿Qué pasa en el caso (e)?

a. 10100110      b. 01011000      c. 10111000      d. 10000000      e. 00000000

Recordando que en Ex2 las cadenas que comienzan con 1 representan a un número positivo y las que comienzan con un 0 representan a un número negativo procedemos (al revés que en BCS, CA1 y CA2) y que el "exceso" en este caso Ex2(n-1) vale 10000000 entonces:

Ejemplo 1: 10100110

La cadena representa a un número positivo entonces le restamos a la cadena el exceso.

$10100110 - 10000000 = 00100110$ , su representación en decimal es 38.  $\Rightarrow$  el número representado por la cadena es +38

## Ejemplo 2: 01011000

La cadena representa a un número negativo entonces al exceso le restamos la cadena dada:

$10000000 - 01011000 = 00101000$  donde su representación en decimal es 40 pero recordando que la cadena era de un número negativo nos queda -40.

## Ejemplo 3: 00000000

La cadena representa a un número negativo entonces al exceso le restamos la cadena dada:

$10000000 - 00000000 = 10000000$  donde su representación en decimal es 128 pero recordando que la cadena era de un número negativo nos queda -128.

Observación: si recordamos que el número -128, en CA2 se representa por la cadena 10000000 y en exceso  $Ex2(n-1)$  por la cadena 00000000 podemos concluir que: un número decimal representado por una cadena dada en exceso difiere de el mismo número decimal representado por una cadena dada en CA2, solo en el bit de signo de dichas cadenas siendo el opuesto entre una y la otra.