

Representación de la Información (2)

Alberto Ruiz Cristina

Introducción

- Sabemos que el ordenador utiliza el sistema binario, pero ¿cómo se almacenan los números?
- Normalmente se asignan n bits para representar un número.
- Esos n bits son la longitud de una palabra, es decir, la información que puede procesarse de una vez

Introducción

- El tamaño de palabra es muy importante en un equipo, ya que afecta...
 - A la representación de los números
 - Al tamaño idóneo de los registros
 - A la longitud de las direcciones de memoria
 - A la longitud de las instrucciones
- Hablamos de palabra, media palabra, doble palabra...
- Cuando los caracteres se almacenaban con 6 bits, los tamaños de palabra solían ser múltiplos de 6. Ahora lo son de 8 (16, 32, 64...)

Representación de los números

- Vamos a estudiar algunos convenios de representación de números enteros y racionales en binario
- **Rango de representación:** intervalo comprendido entre el menor y el mayor número representable.
 - Con n bits podremos representar 2^n combinaciones y por tanto números distintos.
 - Ejemplo: con 2 bits puedo representar $2^2=4$ números distintos (00, 01, 10, 11)

Coma fija sin signo

- Coma fija: el lugar donde se sitúa el punto de referencia es fijo. Para números enteros estará a la derecha del todo, y no se representa
- Esta representación coincide con el binario puro
- Ejemplo: $27 = 00011011$
- En todos los ejemplos manejaremos tamaño de palabra 8
- Rango de representación: $0, 2^n - 1$

Coma fija con signo

- Lo llamamos “signo-magnitud”. El primer bit indica si el número que va a continuación es positivo (0) o negativo (1)
- Ejemplo:
 - 27 = 00011011
 - 27 = 10011011
- Perdemos un bit para representar números, así que el rango será: $-(2^{n-1}-1), 2^{n-1}-1$

Complemento a la base menos 1

- Es el complemento a la base menos 1
- Ejemplo en base 10:
 - El Ca10 era:
 - $72 \rightarrow 100 - 72 = 28$
 - $28 \rightarrow 100 - 28 = 72$
 - El Ca9 es:
 - $72 \rightarrow 100 - 1 - 72 = 27$
 - $27 \rightarrow 100 - 1 - 27 = 72$

Complemento a 1

- Ejemplo en base 2:
 - El Ca2 era:
 - $101 \rightarrow 1000 - 101 = 11$
 - $011 \rightarrow 1000 - 011 = 101$
 - El Ca1 es:
 - $101 \rightarrow 1000 - 1 - 101 = 10$
 - $010 \rightarrow 1000 - 1 - 010 = 101$
- En este caso hay doble representación del cero:
 - $1000 = 0000 = 0$

Complemento a 1

- En este caso, si hay acarreo, se suma al resultado:
- $A - B = A + \text{Complemento}(B) + \text{acarreo}$
- Ejemplo en base 10:
 - ¿ $72 - 43$?
 - Complemento a 9 de 43 $\rightarrow 100 - 1 - 43 = 56$
 - $72 - 43 = 72 + (-43) = 72 + 56 = 128 \rightarrow 28 + 1 = 29$
- Ejemplo en base 2:
 - ¿ $111 - 101$?
 - Complemento a 1 de 100 $\rightarrow 1000 - 1 - 101 = 10$
 - $111 - 101 = 111 + 010 = 1001 \rightarrow 001 + 1 = 10$

Cálculo del Complemento a 1

- Método simplificado:
 - Invierto todos los bits del número
 - $1001010 \rightleftarrows 0110101$
- Ca1 frente a Ca2:
 - En Ca1 hay doble representación del 0
 - El Ca1 se calcula más fácilmente
 - Al operar con Ca1 se tiene en cuenta el acarreo
- Rango del Ca1:
 - $-2^{n-1}-1, 2^{n-1}-1$

	Binario	S.Magn.	Ca1	Ca2
000	0	0	0	0
001	1	1	1	1
010	2	2	2	2
011	3	3	3	3
100	4	-0	-3	-4
101	5	-1	-2	-3
110	6	-2	-1	-2
111	7	-3	-0	-1

Números reales

- La coma fija exige reservar un número determinado de dígitos para la parte entera y para la fraccionaria
- El resultado es desaprovechar espacio en ocasiones
- Además, el rango de valores es muy reducido
- A cambio, los circuitos son más simples

Efecto de mover la coma

- ¿Qué le ocurre a un número al mover la coma?
- En base 10:
 - 12.25
 - 122.5 \rightarrow
 - 1.225 \leftarrow
- En base 2:
 - 1100.01 (12.25)
 - 11000.1 (24.5) \rightarrow
 - 110.001 (6.125) \leftarrow

ARC – IES Virgen de la Paloma – SIMR DAI Tarde 0809 – Página 19 INF2

Efecto de mover la coma

- ¿Qué le ocurre a un número al mover la coma?
- En base 10:
 - 12.25
 - 122.5 \rightarrow *10
 - 1.225 \leftarrow /10
- En base 2:
 - 1100.01 (12.25)
 - 11000.1 (24.5) \rightarrow *2
 - 110.001 (6.125) \leftarrow /2

ARC – IES Virgen de la Paloma – SIMR DAI Tarde 0809 – Página 20 INF2

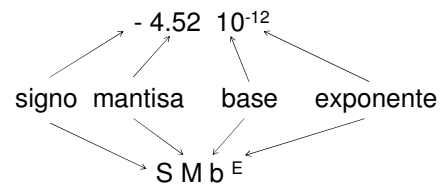
Coma flotante

- Se corresponde con lo que se llama “notación científica”
- Se usa para expresar números muy pequeños o muy grandes
- Ejemplo:
- $4\,520\,000\,000\,000 = 4.52 \cdot 10^{12}$
- $0,000\,000\,000\,004\,52 = 4.52 \cdot 10^{-12}$

ARC – IES Virgen de la Paloma – SIMR DAI Tarde 0809 – Página 21 INF2

Coma flotante

- Componentes de la notación en coma flotante:



ARC – IES Virgen de la Paloma – SIMR DAI Tarde 0809 – Página 22 INF2

Coma flotante

- Normalmente, un número se almacena como 2 números en coma fija:
 - Uno representa el signo del número y la mantisa
 - El otro representa el exponente
- La base no se representa, se da por sabida
- La **precisión** de los cálculos viene dada por el tamaño de la mantisa
- El **rango** de representación viene dado por el tamaño del exponente

ARC – IES Virgen de la Paloma – SIMR DAI Tarde 0809 – Página 23 INF2

Normalización

- ¿Cómo se escribe el número 6.25 en binario usando notación en coma flotante?
 - $0110.01 \cdot 2^{000}$
 - $011.001 \cdot 2^{001}$
 - $01.1001 \cdot 2^{010}$
 - $0.11001 \cdot 2^{011}$
- Para evitar representaciones múltiples, se adopta el convenio de situar la coma en un lugar fijo.

ARC – IES Virgen de la Paloma – SIMR DAI Tarde 0809 – Página 24 INF2

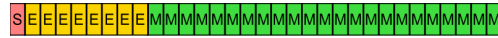
Normalización

- ¿Dónde ponemos la coma? A la izquierda del primer dígito significativo
- $0110.01 \cdot 2^{000} \rightarrow 0.11001 \cdot 2^{011}$
- Ventajas de coma flotante normalizada:
 - Dos números: 4132.524 y 0.03423
 - En coma fija, si reservamos 4 bits para la parte entera y 2 para la fraccionaria:
 - 4132.52 y 0000.03
 - En coma flotante normalizada:
 - $0.413252 \cdot 10^4$ y $0.342300 \cdot 10^{-1}$

ARC – IES Virgen de la Paloma – SIMR DAI Tarde 0809 – Página 25 INF2

Estándar IEEE 754

- IEEE: Institute of Electrical and Electronics Engineers
 - 1 bit de signo de la mantisa
 - 8 bits del exponente
 - 23 bits de mantisa



- Total: 32 bits.
- Hay versiones distintas del estándar de 64 bits, aumentando el tamaño de la mantisa

ARC – IES Virgen de la Paloma – SIMR DAI Tarde 0809 – Página 26 INF2

IEEE 754

- La mantisa está expresada en signo-magnitud y normalizada: se asume que la coma está a la derecha del primer bit significativo (que valga 1)
- Es decir, el primer bit de la mantisa normalizada siempre será 1
- Por tanto no lo almacenamos, y que el circuito encargado de operar lo restablezca sobre la marcha

ARC – IES Virgen de la Paloma – SIMR DAI Tarde 0809 – Página 27 INF2

IEEE 754

- Ejemplo:
 - Número: $0110.01 \cdot 2^{000}$
 - Normalizamos: $1.1001 \cdot 2^{010}$
 - ¿Para qué almacenar el primer 1 si siempre va a estar ahí? $.1001 \cdot 2^{010}$
- Es decir, que todos los números expresados en IEEE 754 tienen la forma 1.xxxx, pero el 1 no se representa

ARC – IES Virgen de la Paloma – SIMR DAI Tarde 0809 – Página 28 INF2

IEEE 754

- Exponente: se almacena en exceso a 127
 - Con 8 bits mi rango es 0, 255
- No voy a almacenar el exponente real E, sino E+127
- Para calcular el auténtico E, restaré 127 a lo almacenado
 - Por tanto el rango real es -127, 128
- Ventaja: el signo va implícito. Almacenar el exponente en positivo facilita algunas operaciones

ARC – IES Virgen de la Paloma – SIMR DAI Tarde 0809 – Página 29 INF2

IEEE 754

- Ejemplo: $-6.125_{(10)} = 110.001$
- Normalizamos:
 - $1.10001 \cdot 2^{010}$
 - El bit de signo de la mantisa será 1
 - El exponente será $2+127 =$

$$\begin{array}{r} 1111111 \\ \underline{10} \\ 1000001 \end{array}$$

1 100001 100010000000000000000000

ARC – IES Virgen de la Paloma – SIMR DAI Tarde 0809 – Página 30 INF2

IEEE 754

- $-118.625_{(10)} = 1110110.101$
- Movemos la coma: $1.110110101 \cdot 2^6$
- $127 + 6 = 133 = 1000101$
(¡quizá te sea más fácil sumar en binario!)

1 1000101 1101101010000000000000

- En general, la coma flotante complica los circuitos de operación, pero a cambio se ahorra en capacidad de almacenamiento

ARC – IES Virgen de la Paloma – SIMR DAI Tarde 0809 – Página 31 INF2

IEEE 754

- ¿Y al revés?

1 1000001 1000100000000000000000

Signo: negativo

Mantisa: 1.10001

Exponente: $1000001 - 01111111 = 10$

1.10001 2^{10}

Es decir, $110.001 = -6.125$

¡No olvidéis el signo!

ARC – IES Virgen de la Paloma – SIMR DAI Tarde 0809 – Página 32 INF2

IEEE 754

- Quiero representar el 1 $\rightarrow 1.0 \cdot 2^0$
- El exponente será $0 + 127 = 127$

0 01111111 0000000000000000000000

- Quiero representar el 0
- La mantisa siempre será 1.0, no se puede representar. Por convenio, si todos los números están a 0 \rightarrow Es el 0

0 00000000 0000000000000000000000

ARC – IES Virgen de la Paloma – SIMR DAI Tarde 0809 – Página 33 INF2

BCD

- Binary Coded Decimal, decimales codificados en binario
- Se usa para displays, calculadoras y aparatos en los que es más sencillo trabajar en decimal
- Necesitaré 4 bits para poder representar del 0 al 9, y sobrarán algunos valores
- No es eficiente ni para almacenar ni para calcular, pero en algunos casos interesa

ARC – IES Virgen de la Paloma – SIMR DAI Tarde 0809 – Página 34 INF2

BCD

0000	0
0001	1
0010	2
0011	3
0100	4
0101	5
0110	6
0111	7
1000	8
1001	9

Expresar 754 en BCD:

0111 0101 0100

¿Qué número es 01111001?

7 9

ARC – IES Virgen de la Paloma – SIMR DAI Tarde 0809 – Página 35 INF2

Código ASCII

- **American Standard Code for Information Interchange**
- *Código Norteamericano Estándar para el Intercambio de Información*
- Creado en 1963
- Usa 7 bits (128 valores)
- El código ASCII extendido (8 bits) permite dos "mapas" de caracteres
 - Primer bit 0 \rightarrow Los otros 7 son el ASCII estándar
 - Primer bit 1 \rightarrow Los otros 7 son el ASCII extendido

ARC – IES Virgen de la Paloma – SIMR DAI Tarde 0809 – Página 36 INF2

Código ASCII

1	7	33 !	65 A	97 a	129 ß	161	193 Å	225 à
2	8	34 "	66 B	98 b	130	162 ¢	194 Å	226 á
3	9	35 #	67 C	99 c	131 ð	163 £	195 A	227 â
4	0	36 \$	68 D	100 d	132 .	164 ¨	196 A	228 ã
5	1	37 %	69 E	101 e	133 ...	165 ¯	197 A	229 ä
6	-	38 &	70 F	102 f	134 †	166 †	198 AE	230 œ
7	*	39 *	71 G	103 g	135 ‡	167 §	199 Ç	231 ç
8	+	40 (72 H	104 h	136 °	168	200 E	232 è
9	=	41)	73 I	105 i	137 º	169 ©	201 E	233 é
10		42 *	74 J	106 j	138 S	170 *	202 E	234 ê
11	^	43 +	75 K	107 k	139 <	171 <	203 E	235 ë
12	~	44	76 L	108 l	140 OE	172 ~	204 I	236 ì
13		45 -	77 M	109 m	141 Ì	173 -	205 I	237 í
14	¸	46 .	78 N	110 n	142 Z	174 @	206 I	238 î
15	¸	47 /	79 O	111 o	143 Ì	175 ~	207	239 ï
16	¸	48 0	80 P	112 p	144 Ì	175 *	208 D	240 ò
17	¸	49 1	81 Q	113 q	145 *	177 ±	209 N	241 ñ
18	¸	50 2	82 R	114 r	146 *	178 °	210 D	242 ó
19	¸	51 3	83 S	115 s	147 *	179 *	211 D	243 ô
20	¸	52 4	84 T	116 t	148 *	180 °	212 D	244 ö
21	¸	53 5	85 U	117 u	149 *	181 µ	213 D	245 õ
22	¸	54 6	86 V	118 v	150 -	182 ¶	214 D	246 ö
23	¸	55 7	87 W	119 w	151 -	183	215	247 -
24	¸	56 8	88 X	120 x	152 -	184	216 Ø	248 ø
25	¸	57 9	89 Y	121 y	153 °	185 °	217 U	249 ù
26	¸	58	90 Z	122 z	154 ð	186 *	218 U	250 ú
27	¸	59 ;	91 [123 {	155 >	187 >	219 U	251 ü
28	¸	60 <	92 \	124	156 œ	188 ¼	220 U	252 ı
29	¸	61 =	93]	125 ^	157 ð	189 ½	221 V	253 ý
30	¸	62 >	94 ^	126 _	158 ‡	190 ¾	222 D	254 þ
31	¸	63 ?	95 `	127 D	159 Y	191 ı	223 G	255 ŷ
32	¸	64 @	96 a	128 E	160	192 A	224 A	

ARC - IES Virgen de la Paloma - SIMR DAI Tarde 0809 - Página 37 INF2

En resumen...

- Lo que hay que saber:
 - Entender y expresar números enteros en binario puro, signo-magnitud, complemento a 2 y complemento a 1
 - Entender y expresar números reales en coma flotante (formato IEEE 754)
 - Entender y expresar números en BCD
 - Conocer los rangos de representación de todos estos sistemas de representación

ARC - IES Virgen de la Paloma - SIMR DAI Tarde 0809 - Página 38 INF2