

Tema 1: Circuitos Digitales

1.4 Representación de Información

Miguel Ángel Otaduy



Universidad
Rey Juan Carlos

Números Naturales

- Representación en base 'a', usando sólo cifras menores que 'a'. Ej: decimal (10), binario (2), octal (8), hexadecimal (16)...
- Número natural en base 'a':

$$N = \alpha_n \dots \alpha_1 \alpha_0 = \sum_{i=0}^n \alpha_i a^i, \quad 0 \leq \alpha_i < a$$

- Ejemplos:

$$45 = 4 \cdot 10^1 + 5 \cdot 10^0$$

$$45 = 1 \cdot 2^5 + 0 \cdot 2^4 + 1 \cdot 2^3 + 1 \cdot 2^2 + 0 \cdot 2^1 + 1 \cdot 2^0 \rightarrow 101101$$

$$45 = 5 \cdot 8^1 + 5 \cdot 8^0 \rightarrow 55$$

$$45 = 2 \cdot 16^1 + 13 \cdot 16^0 \rightarrow 2d$$

Transformación desde Decimal

- Algoritmo:

N

$i = 0$

while $N > 0$

$\alpha_i = N \text{ MOD } a$

$N = N \text{ DIV } a$

$i = i + 1$

- DIV: división entera
- MOD: resto

Binario \leftrightarrow Hexadecimal

- En un procesador los valores están almacenados en binario, pero es común representarlos en hexadecimal. La conversión es inmediata e intuitiva, y la representación es más eficiente
- Binario \rightarrow Hexadecimal
 - Agrupar de 4 en 4 y convertir

$011110110011 \rightarrow 0111 \ 1011 \ 0011 \rightarrow 7b3$

- Hexadecimal \rightarrow Binario
 - Convertir cada dígito a binario de 4 bits

$a5c \rightarrow 1010 \ 0101 \ 1100 \rightarrow 101001011100$

Enteros con Signo y Magnitud

- Se añade un bit para indicar el signo
 - 0: positivo; 1: negativo
- Operaciones aritméticas (suma/resta)
 - Sumar números del mismo signo / Restar números de signo contrario: se suman (sin signo) y se pone el mismo signo
 - Restar números del mismo signo / Sumar números de signo contrario: se resta el menor al mayor (sin signo), y se aplica el signo apropiado

Enteros con Exceso

- El número N en exceso a M se representa como $N+M$ en binario puro
- Con n bits se usa exceso a $2^{n-1}-1$.
De esa manera se puede representar el rango entre $-(2^{n-1}-1)$ y 2^{n-1} como el rango entre 0 y 2^n-1
- Requiere conversión para pasar de entero con signo a entero sin signo

Enteros en Complemento a 2

- Representación del número negativo $-N$ en binario de n bits en complemento a 2 $\rightarrow 2^n - N$
- El bit de mayor peso indica el signo, pero es parte del número, no es un símbolo
- Las operaciones aritméticas (suma y resta) se tratan como sumas sin signo
- Ejemplo: $a + (-b)$, $a > 0$, $b > 0 \rightarrow a + (2^n - b)$
 - Si $a > b \rightarrow a - b$, porque 2^n no entra en n bits
 - Si $a < b \rightarrow 2^n - (b - a)$, negativo en comp. a 2

Coma Fija

- Se representan números reales con parte entera de tamaño fijo p y parte fraccionaria de tamaño fijo r :

$$N = \alpha_{p-1} \dots \alpha_0 . \beta_1 \dots \beta_r = \sum_{i=0}^{p-1} \alpha_i a^i + \sum_{i=1}^r \beta_i a^{-i}$$

- Ventaja: aritmética igual que con enteros

Coma Fija

- 0.N de decimal a binario de r bits:

$$N = \text{int}(0.N \cdot 2^r)$$

for $i = r$ *to* 1

$$\beta_i = N \text{ MOD } 2$$

$$N = N \text{ DIV } 2$$

Coma Flotante

- Mantisa (m) y Exponente (e) en base 'a':

$$N = m \cdot a^e, \quad 1 < |m| < a$$

- Ejemplos en decimal:

$$342 \rightarrow 3.42 * 10^2$$

$$0.0057 \rightarrow 5.7 * 10^{-3}$$

$$-12.456 \rightarrow -1.2456 * 10^1$$

$$-8.023 \rightarrow -8.023 * 10^0$$

Estándar IEEE754

- Precisión simple (32 bits)
 - Mantisa como signo-magnitud. 1 bit de signo y 23 de la parte fraccionaria de la mantisa (el '1' de la parte entera es implícito; no se almacena).
 - Exponente de 8 bits como exceso a 127.
- Precisión doble (64 bits)
 - Mantisa como signo-magnitud. 1 bit de signo y 52 de la parte fraccionaria de la mantisa.
 - Exponente de 11 bits como exceso a 1023.
- Números especiales para 0, NaN y $\pm\text{inf}$.

Rango y Resolución

- Complemento a 2 de 32 bits
 - Rango: $[-2^{31}, 2^{31}-1]$
 - Resolución: 1
- IEEE754 simple
 - Rango: $\pm[2^{-126}, (2-2^{-23}) * 2^{127}]$
 - Resolución: depende del valor del exponente
- IEEE754 doble
 - Rango: $\pm[2^{-1022}, (2-2^{-52}) * 2^{1023}]$
 - Resolución: depende del valor del exponente

Precisión y Redondeo

- Al hacer operaciones en coma flotante se producen errores. Hay dos factores a tener en cuenta:
 - Precisión: es el error en el resultado. Cada operación (suma, multiplicación...) tiene un cierto número de bits de mantisa que se pueden considerar correctos. Al acumular operaciones se reduce la precisión.
 - Redondeo: el estándar IEEE754 establece también cómo redondear las operaciones.