Architettura degli Elaboratori

Rappresentazione delle frazioni proprie Aritmetica in binario





Punto della situazione

- Abbiamo visto
 - Il sistema posizionale pesato, in particolare le rappresentazioni con basi 10, 2, 8 e 16
 - Gli algoritmi di conversione tra le varie basi per i numeri interi
- Oggi vediamo come rappresentare i numeri con la virgola



Sistema posizionale pesato



Il peso della cifra cambia sulla base della posizione

Sistema Posizionale Pesato

$$N = (a_{n-1} a_{n-2} ... a_1 a_0, a_{-1} a_{-2} ... a_{-s})_b$$

$$(2425,295)_{10}$$

$$2 \times 10^{3} + 4 \times 10^{2} + 2 \times 10^{1} + 5 \times 10^{0} + 2 \times 10^{-1} + 9 \times 10^{-2} + 5 \times 10^{-3}$$



Rappresentazione decimale

Sistema posizionale pesato

La sequenza $a_{n-1}a_{n-2}...a_1a_0, a_{-1}a_{-2}...a_{-s}$ di simboli in $\{0, 1, ..., b-1\}$

rappresenta il numero

$$N = \underbrace{a_{n-1} \times b^{n-1} + a_{n-2} \times b^{n-2} + ... + a_{1} \times b^{1} + a_{0} \times b^{0}}_{\text{+}} \leftarrow \text{parte intera}$$

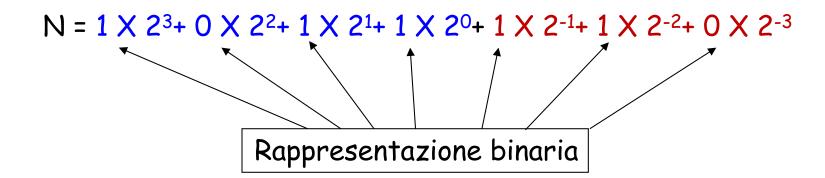
$$+ \underbrace{a_{-1} \times b^{-1} + a_{-2} \times b^{-2} + ... + a_{-s} \times b^{-s}}_{\text{o frazione propria}} \leftarrow \text{parte frazionaria}$$

$$= \sum_{i=-s}^{n-1} a_{i} b^{i}$$

$$= \sum_{i=-s}^{n-1} a_{i} b^{i}$$

Rappresentazione binaria

 $(1011,110)_2$



$$N = 11,75$$



Come convertire una frazione propria da decimale in binario?





Come convertire una frazione propria da decimale in binario?

Data la frazione propria in decimale

$$F = a_{-1} 2^{-1} + a_{-2} 2^{-2} + ... + a_{-s} 2^{-s}$$

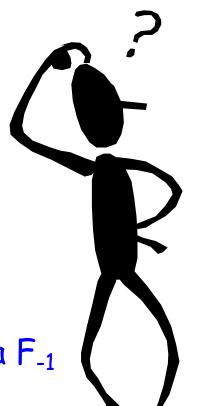
Moltiplicando per 2 si ha

$$2F = a_{-1} + (a_{-2} 2^{-1} + ... + a_{-s} 2^{-(s-1)})$$

= $a_{-1} + F_{-1}$

Abbiamo isolato il bit $a_{\text{-}1}$ e ottenuto un'altra parte frazionaria $F_{\text{-}1}$





Possiamo ripetere il procedimento per isolare a-2

$$F_{-1} = a_{-2} 2^{-1} + ... + a_{-s} 2^{-(s-1)}$$

Moltiplicando per 2 si ha

$$2F_{-1} = a_{-2} + (a_{-3} 2^{-1} + ... + a_{-s} 2^{-(s-2)})$$

= $a_{-2} + F_{-2}$

Abbiamo isolato il bit a_{-2} e ottenuto un'altra parte frazionaria F_{-2}



Definiamo una sequenza di frazioni

$$F = F_0$$

$$2F_0 = \alpha_{-1} + F_{-1}$$

$$2F_{-1} = \alpha_{-2} + F_{-2}$$
...
$$2F_{-i} = \alpha_{-(i+1)} + F_{-(i+1)}$$

Ad ogni passo, si ottiene un nuovo bit e una nuova parte frazionaria



Quando ci fermiamo?

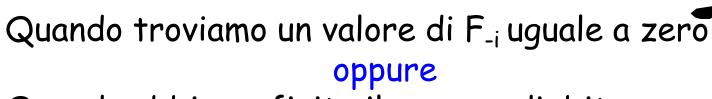
$$F = F_0$$

$$2F_0 = a_{-1} + F_{-1}$$

$$2F_{-1} = \alpha_{-2} + F_{-2}$$

•••

$$2F_{-i} = a_{-(i+1)} + F_{-(i+1)}$$



Quando abbiamo finito il numero di bit a disposizione per la rappresentazione binaria (approssimazione)



Esempio



Decimale->Binario

$$2 \times 0.234 = 0 + 0.468$$

$$2 \times 0.872 = 1 + 0.744$$

$$0,234_{10} = (0,0011101...)_2$$

.....



Esempio



Decimale->Binario

$$2 \times 0.73 = 1 + 0.46$$

$$2 \times 0.36 = 0 + 0.72$$

$$2 \times 0.44 = 0 + 0.88$$

 $0.73_{10} = (0.10111010...)_2$

.....



In realtà (0,10111010)₂ rappresenta 0,7265625

Conversione Binario -> Decimale

Come convertire una frazione propria da binario in decimale?





Conversione Binario -> Decimale

Come convertire una frazione propria da binario in decimale?

Data la frazione propria in binario

$$F=(0,a_{-1}a_{-2}...a_{-s})_2$$

Il valore in decimale è

$$F = a_{-1} 2^{-1} + a_{-2} 2^{-2} + ... + a_{-s} 2^{-s}$$

Esempio: $F=(0,0011101)_2$

$$F = 2^{-3} + 2^{-4} + 2^{-5} + 2^{-7} = 0,2265625$$





s=7

Conversione Binario Decimale



$$F=(0,a_{-1}a_{-2}...a_{-s})_2$$

Un algoritmo più efficiente consiste nell'utilizzare la sequenza di frazioni $F_{-s+1,...}$, F_{-1} , F_{0} , dove

$$F_{-s+1} = a_{-s}/2$$

 $F_{-s+2} = (a_{-s+1} + F_{-s+1})/2$
 $F_{-s+3} = (a_{-s+2} + F_{-s+2})/2$

•••

$$F_{-1} = (a_{-2} + F_{-2})/2$$

$$F_0 = (\alpha_{-1} + F_{-1})/2$$
 $F=F_0$

Esempio



$$>$$
 s=4, a_{-1} =1, a_{-2} =1, a_{-3} =0, a_{-4} =1

$$F_{-3} = a_{-4}/2 = 1/2 = 0.5$$

 $F_{-2} = (a_{-3}+F_{-3})/2 = (0+0.5)/2 = 0.25$
 $F_{-1} = (a_{-2}+F_{-2})/2 = (1+0.25)/2 = 1.25/2 = 0.625$
 $F_{0} = (a_{-1}+F_{-1})/2 = (1+0.625)/2 = 1.625/2 = 0.8125$

$$(0,1101)_2 = 0,8125_{10}$$



Aritmetica in binario

- Come eseguire operazioni aritmetiche su numeri espressi in notazione binaria>
 - Addizione
 - Sottrazione





Addizione in binario



$$> 0 + 0 = 0$$

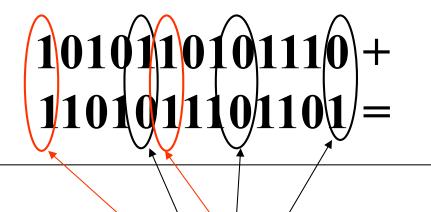
$$> 0 + 1 = 1$$

$$\rightarrow$$
 1 + 0 = 1

$$>$$
 1 + 1 = 0 con il riporto di 1



La somma in binario



Sono un problema



Regole

S	0	1
0	0	1
1	1	0

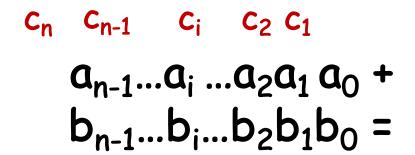
С	0	1
0	0	0
1	0	1

Somma (sum)

Riporto (carry)



Addizione



$$S_n S_{n-1} ... S_i ... S_2 S_1 S_0$$

s_i bit di somma c_i bit di riporto

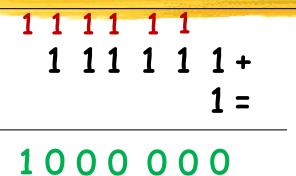


Esempio

11000010011011



Un caso particolare



In generale:

$$(1\ 1\ 1\ ...\ 1\ 1)_2 = 2^{n-1} + 2^{n-2} + ... + 2^1 + 2^0$$

$$(1 \ 1 \ 1 \ ... \ 1 \ 1)_2 + 1 = (1 \ 0 \ 0 \ 0 \ ... \ 0 \ 0)_2 = 2^n$$

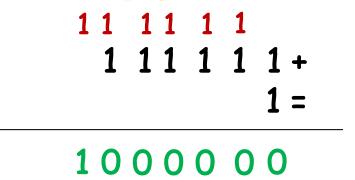
Da cui:
$$(111...11)_2 = 2^n - 1$$



$$2^{n-1} + 2^{n-2} + \dots + 2^{1} + 2^{0} = 2^{n} - 1$$

$$\sum_{i=0}^{n-1} 2^{i} = 2^{n} - 1$$

Un caso particolare



 $(111111)_2$ = 63 può essere rappresentato con 6 bit

 $(1000000)_2 = (111111)_2 + 1 = 64$ necessita di 7 bit

La somma di due numeri rappresentati con n bit può essere un numero che necessita di n+1 bit per essere rappresentato (cioè un numero che supera 2ⁿ -1)

Overflow

- Condizione che si verifica quando la somma di due numeri rappresentati con n bit supera 2ⁿ -1
- Esempio:
 - sommiamo 5 e 11 (rappresentati con 4 bit)
 - > (5)₁₀= (0101)₂
 - \rightarrow (11)₁₀=(1011)₂

```
0101 +

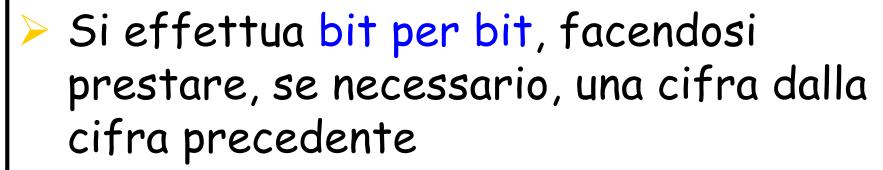
1011 =

10000
```



Overflow!

Sottrazione in binario



$$> 0 - 0 = 0$$

$$> 0 - 1 = 1 \text{ (perché 10-1 = 1)}$$



Esempi

11101 – 1110 =

01111

1110 -

1011 =

0011



Codifica di informazioni non numeriche

- La codifica dei numeri deve essere accurata perchè è necessario effettuare operazioni aritmetiche
- Come codificare le informazioni non numeriche (ad esempio i caratteri dell'alfabeto)?
 - Basta fissare una convenzione per poter riconoscere i dati



Codice ASCII

- American Standard Code for Information Interchange, pubblicato dall'ANSI nel 1968
- Codice alfanumerico, utilizza 7 bit (8 nella versione estesa) per codificare
- Numeri, lettere maiuscole, lettere minuscole, segni di interpunzione, caratteri speciali
- > I primi 3 bit classificano il tipo di simbolo
 - > 011 (0011 nella versione estesa): numeri
 - > 100 e 101 (0100 e 0101 nella versione estesa): lettere maiuscole
 - > 110 e 111 (0110 e 0111 nella versione estesa): lettere minuscole
 - > 010 e 000 (0010 e 0000 nella versione estesa): punteggiatura e caratteri speciali

Codice ASCII Esteso

- Il codice ASCII consente di codificare 128 caratteri distinti, indicizzati da 0 a 127
- Il codice ASCII esteso consente di codificare 256 caratteri distinti
- Aggiunge ai 128 caratteri precedenti altri caratteri speciali, matematici, grafici e di lingue straniere
- > I nuovi caratteri sono indicizzati da 128 a 255



Codice ASCII Esteso

		ASC	II control		ASCII printable characters						Extended ASCII								
		cha	aracters								characters								
	00	NULL	(Null character)	32	space	64	@	96			128	ç	160	á	192	L	224	Ó	ı
	01	SOH	(Start of Header)	33		65	A	97	а		129	ü	161	í	193	1	225	ß	ı
	02	STX	(Start of Text)	34		66	В	98	b		130	é	162	ó	194		226	Ô	ı
	03	ETX	(End of Text)	35		67	c	99	C		131	â	163	ú	195	Ţ	227	Ò	ı
	04	EOT	(End of Trans.)	36		68	D	100	d		132	ä	164	ñ	196		228	õ	ı
	05	ENQ	(Enquiry)	37		69	E	101	e		133	à	165	Ñ	197		229	õ	ı
	06	ACK	(Acknowledgement)	38		70	F	102	f		134	à	166	a	198	+ ã	230	μ	ı
	07	BEL	(Bell)	39		71	G	103	g		135	ç	167	0	199	Ã	231	þ	ı
	08	BS	(Backspace)	40	(72	Н	104	h		136	ê	168	i	200	L	232	Þ	ı
	09	HT	(Horizontal Tab)	41		73	1	105	i		137	ë	169	®	201	F	233	Ú	ı
	10	LF	(Line feed)	42	*	74	J	106	j		138	è	170	7	202	1	234	Û	ı
	11	VT	(Vertical Tab)	43	+	75	K	107	k		139	ï	171	1/2	203	70	235	Ù	ı
	12	FF	(Form feed)	44	,	76	L	108	1		140	î	172	1/4	204	Ī	236	ý Ý	ı
	13	CR	(Carriage return)	45	-	77	M	109	m		141	ì	173	i	205	=	237	Ý	ı
	14	SO	(Shift Out)	46		78	N	110	n		142	Ä	174	44	206	#	238	-	ı
	15	SI	(Shift In)	47	1	79	0	111	0		143	A	175	>>	207	ü	239	•	ı
	16	DLE	(Data link escape)	48	0	80	P	112	p		144	É	176	200	208	ð	240	=	ı
	17	DC1	(Device control 1)	49	1	81	Q	113	q		145	æ	177	200	209	Ð	241	±	ı
	18	DC2	(Device control 2)	50	2	82	R	114	г		146	Æ	178		210	Ê	242	_	ı
	19	DC3	(Device control 3)	51	3	83	S	115	S		147	ô	179	Т	211	Ë	243	3/4	ı
	20	DC4	(Device control 4)	52	4	84	T	116	t		148	Ö	180	-	212	È	244	1	ı
	21	NAK	(Negative acknowl.)	53		85	U	117	u		149	ò	181	Å	213	1	245	§	ı
	22	SYN	(Synchronous idle)	54	6	86	V	118	٧		150	û	182	Â	214	1	246	÷	ı
	23	ETB	(End of trans. block)	55		87	W	119	W		151	ù	183	À	215	Î	247	3	ı
	24	CAN	(Cancel)	56		88	Х	120	Х	120	152	ÿ	184	©	216	Ï	248		ı
	25	EM	(End of medium)	57		89	Υ	121	У		153	Ö	185	4	217		249	-	ı
	26	SUB	(Substitute)	58		90	Z	122	Z		154	Ü	186		218	Г	250		ı
	27	ESC	(Escape)	59		91	[123	{		155	Ø	187]	219		251	1	ı
	28	FS	(File separator)	60		92	1	124	- 1		156	£	188		220		252	3	I
	29	GS	(Group separator)	61		93]	125	}		157	Ø	189	¢	221	į	253	2	١
	30	RS	(Record separator)	62		94	۸	126	~		158	×	190	¥	222	ì	254	•	١
3	31	US	(Unit separator)	63	?	95	200				159	f	191	7	223	•	255	nbsp	١
1	127	DEL	(Delete)																1



Codice ASCII

Usando questo codice ciascun carattere viene rappresentato con 8 bit (1 byte)

0	G	G	ı		Р	I	0	V	E
01001111	01000111	01000111	01001001	00100000	01010000	01001001	01001111	01010110	01000101



Riepilogo e riferimenti

- Rappresentazione di frazioni proprie in binario e conversioni
 - > [P] par. 1.3.2
- > Aritmetica in binario
 - > [P] par. 1.4
- > Codice ASCII
 - > [P] par. 1.6.3 o [PH] par. 2.9

