



Universidade Federal de Uberlândia
Faculdade de Computação

Sistemas Digitais

Módulo 3

Codificações BCD, Gray e ASCII e Números Fracionários

Graduação em Sistemas de Informação

Prof. Dr. Daniel A. Furtado

Codificação BCD

- **BCD** = ***B**inary-**c**oded-**d**ecimal* (decimal codificado em binário)
- É uma forma de representar números decimais em binário por meio da codificação de cada dígito individualmente;
- BCD não é um sistema de numeração;
- Cada dígito do número decimal é representado por uma **quantidade fixa de bits**;
- Em geral, 4 bits são usados para codificar cada dígito decimal:
 - Permite codificar dois dígitos decimais por byte;
- Exemplo:

8	7	4	(decimal)
↓	↓	↓	
1000	0111	0100	(BCD)

$$874_{10} = 100001110100_{BCD}$$

Codificação BCD

- A **decodificação** também é direta. Basta agrupar os bits da direita para a esquerda e encontrar o dígito decimal correspondente a cada grupo de bits.
- **Exemplo.** Encontrar o número decimal codificado na sequência de bits BCD a seguir:

0011100001000011

0010 1000 0100 0011 (BCD)



2 8 4 3 (Decimal)

$$0011100001000011_{BCD} = 2843_{10}$$

Codificação BCD

■ Vantagens

- É uma forma direta de codificar números decimais, pois cada dígito decimal é **sempre** codificado por uma quantidade **fixa** de bits;
- A decodificação também é direta;

■ Desvantagens

- Alguns códigos binários nunca são utilizados na codificação. Com 4 bits, por exemplo, os binários maiores do que 1001 nunca são utilizados (1010, 1011, 1100, 1101, 1110, 1111);
 - Há desperdício de espaço na representação.

Codificação BCD – Exercícios

- Codifique os seguintes números decimais em BCD de 4 bits
 - 45_{10}
 - 196_{10}
- Os códigos binários a seguir representam codificações de números decimais em BCD de 4 bits. Obtenha os números decimais correspondentes.
 - 0100 0001 1001
 - 0011 0010 1000

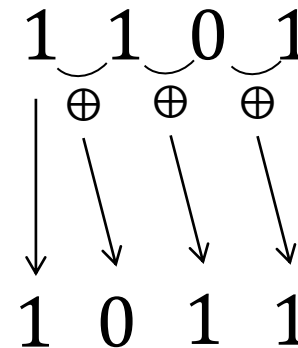
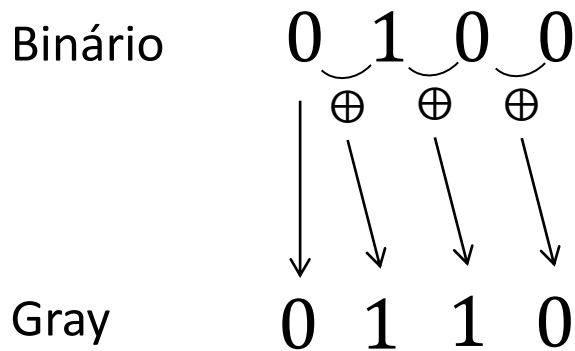
Código Gray

- Forma de codificação em que **apenas 1 bit muda de um número para outro** em sequência;
- Proposto por Frank Gray;
- Utilizado em técnicas de correção de erros, mapas de Karnaugh, algoritmos genéticos, dentre outros.

Binários de 3 bits			Código GRAY equivalente		
B ₂	B ₁	B ₀	G ₂	G ₁	G ₀
0	0	0	0	0	0
0	0	1	0	0	1
0	1	0	0	1	1
0	1	1	0	1	0
1	0	0	1	1	0
1	0	1	1	1	1
1	1	0	1	0	1
1	1	1	1	0	0

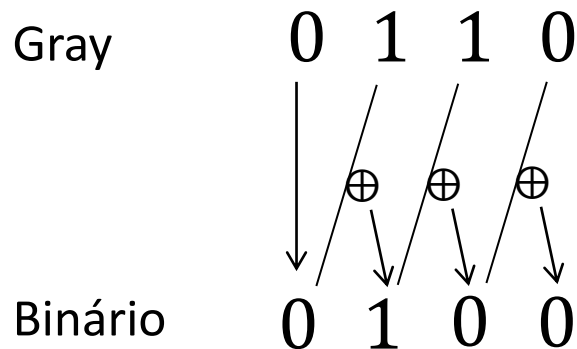
Conversão Binário → Gray

- O MSB do código Gray será igual ao MSB do número binário;
- O próximo bit (da esquerda para a direita) do código Gray é obtido pelo cálculo da operação XOR entre o respectivo bit do número binário e o bit binário anterior;
- Exemplos:



Conversão Gray \rightarrow Binário

- O MSB do número binário será igual ao MSB do código Gray;
- O próximo bit (da esquerda para a direita) do número binário é obtido pelo cálculo da operação XOR entre o respectivo bit do código Gray e o bit binário anterior;
- Exemplo:



Codificação ASCII

- **ASCII**: *American Standard Code for Information Interchange*;
- Esquema de codificação utilizado para representar caracteres alfanuméricos e especiais;
- O ASCII original possibilita a codificação de 128 caracteres utilizando um código binário de 7 bits;
- A tabela de codificação é apresentada no próximo slide, em hexadecimal.

Codificação ASCII Original (7 bits)

Character	HEX	Decimal	Character	HEX	Decimal	Character	HEX	Decimal	Character	HEX	Decimal
NUL (null)	0	0	Space	20	32	@	40	64	.	60	96
Start Heading	1	1	!	21	33	A	41	65	a	61	97
Start Text	2	2	"	22	34	B	42	66	b	62	98
End Text	3	3	#	23	35	C	43	67	c	63	99
End Transmit.	4	4	\$	24	36	D	44	68	d	64	100
Enquiry	5	5	%	25	37	E	45	69	e	65	101
Acknowledge	6	6	&	26	38	F	46	70	f	66	102
Bell	7	7	`	27	39	G	47	71	g	67	103
Backspace	8	8	(28	40	H	48	72	h	68	104
Horiz. Tab	9	9)	29	41	I	49	73	i	69	105
Line Feed	A	10	*	2A	42	J	4A	74	j	6A	106
Vert. Tab	B	11	+	2B	43	K	4B	75	k	6B	107
Form Feed	C	12	,	2C	44	L	4C	76	l	6C	108
Carriage Return	D	13	-	2D	45	M	4D	77	m	6D	109
Shift Out	E	14	.	2E	46	N	4E	78	n	6E	110
Shift In	F	15	/	2F	47	O	4F	79	o	6F	111
Data Link Esc	10	16	0	30	48	P	50	80	p	70	112
Direct Control 1	11	17	1	31	49	Q	51	81	q	71	113
Direct Control 2	12	18	2	32	50	R	52	82	r	72	114
Direct Control 3	13	19	3	33	51	S	53	83	s	73	115
Direct Control 4	14	20	4	34	52	T	54	84	t	74	116
Negative ACK	15	21	5	35	53	U	55	85	u	75	117
Synch Idle	16	22	6	36	54	V	56	86	v	76	118
End Trans Block	17	23	7	37	55	W	57	87	w	77	119
Cancel	18	24	8	38	56	X	58	88	x	78	120
End of Medium	19	25	9	39	57	Y	59	89	y	79	121
Substitute	1A	26	:	3A	58	Z	5A	90	z	7A	122
Escape	1B	27	;	3B	59	[5B	91	{	7B	123
Form separator	1C	28	<	3C	60	\	5C	92		7C	124
Group separator	1D	29	=	3D	61]	5D	93	}	7D	125
Record Separator	1E	30	>	3E	62	^	5E	94	~	7E	126
Unit Separator	1F	31	?	3F	63	_	5F	95	Delete	7F	127

Códigos ASCII Estendidos (8 bits)

Possibilita a codificação de 256 caracteres: os 128 caracteres da versão original mais os caracteres a seguir:

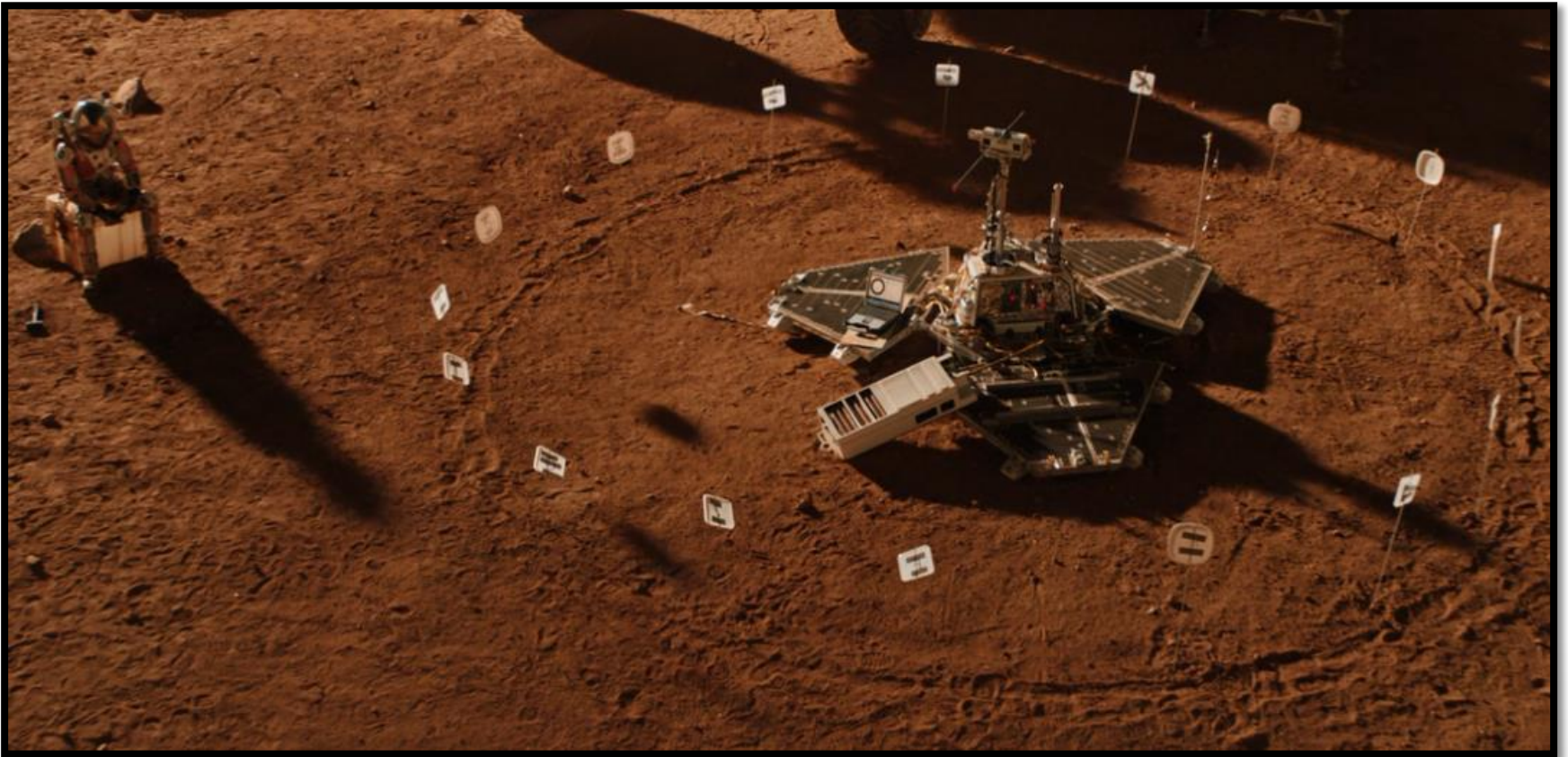
128	Ç	144	É	160	á	176	☐	192	Ł	208	⌚	224	α	240	≡
129	û	145	æ	161	í	177	☐	193	ł	209	⌞	225	β	241	±
130	é	146	Æ	162	ó	178	☐	194	Ť	210	⌗	226	Γ	242	≥
131	â	147	ô	163	ú	179		195	Ŧ	211	⌘	227	Π	243	≤
132	ä	148	ö	164	ñ	180	†	196	—	212	⌡	228	Σ	244	∫
133	à	149	ò	165	Ñ	181	‡	197	+	213	⌢	229	σ	245	∫
134	å	150	û	166	ª	182	‡	198	†	214	⌣	230	μ	246	+
135	ç	151	ù	167	°	183	¶	199	‡	215	⌤	231	τ	247	≈
136	ê	152	ÿ	168	¿	184	¶	200	⌥	216	⌥	232	Φ	248	°
137	ë	153	Ö	169	ƒ	185	¶	201	⌦	217	⌧	233	⊙	249	.
138	è	154	Û	170	ƒ	186	¶	202	⌧	218	⌨	234	Ω	250	.
139	ï	155	◊	171	½	187	¶	203	⌨	219	■	235	δ	251	√
140	î	156	£	172	¼	188	¶	204	〈	220	■	236	∞	252	π
141	ì	157	¥	173	¡	189	¶	205	=	221	■	237	φ	253	²
142	Ä	158	ℳ	174	«	190	¶	206	≠	222	■	238	ε	254	■
143	Å	159	℔	175	»	191	¶	207	±	223	■	239	∩	255	

Source: www.LookupTables.com

Hexadecimais e ASCII

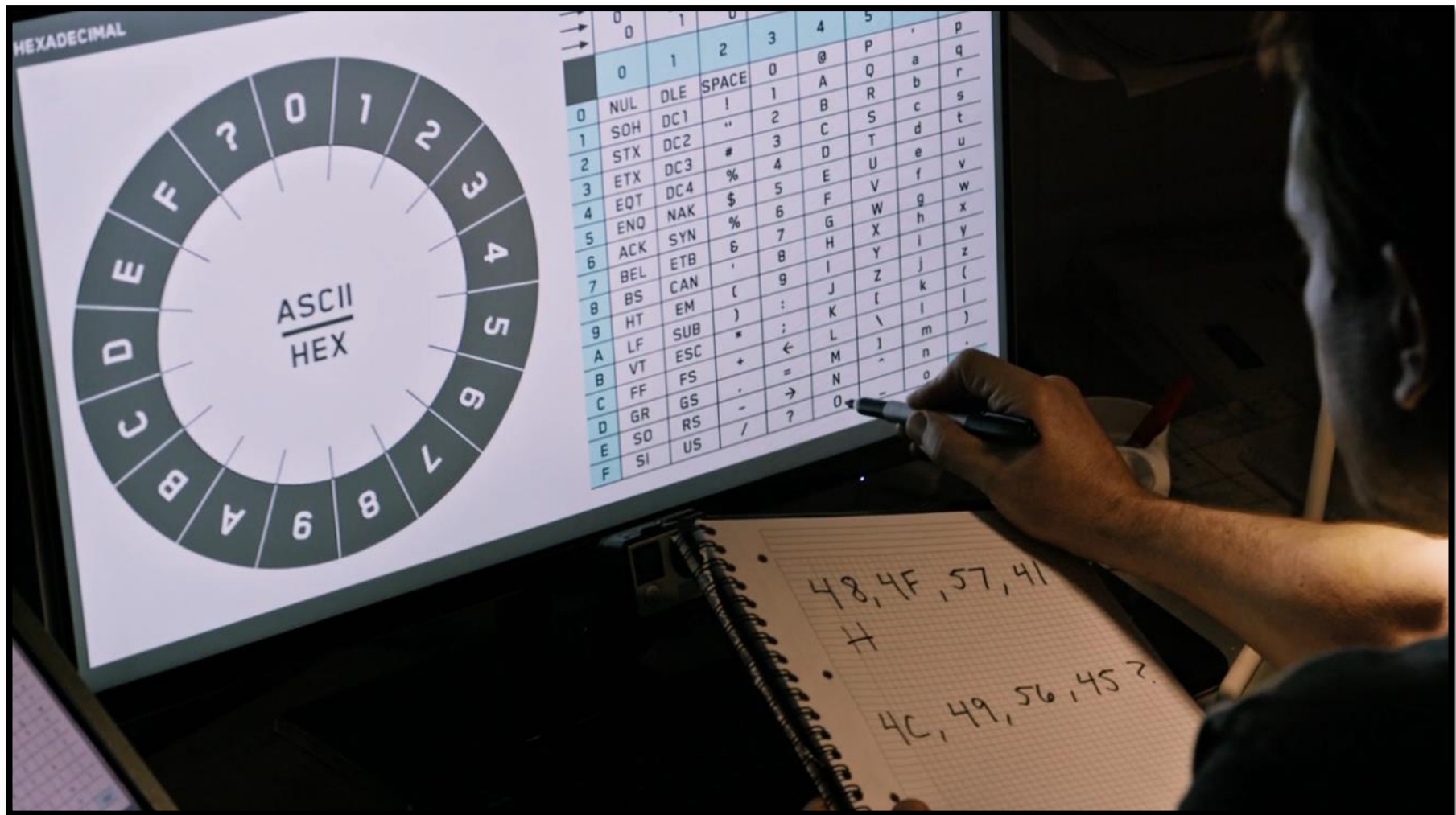
Curiosidade - Filme *Perdido em Marte*

- Durante uma emergência, a forma mais conveniente encontrada pelo personagem Mark Watney para se comunicar com a terra foi utilizar a movimentação de uma câmera, hexadecimais e o código ASCII 😊



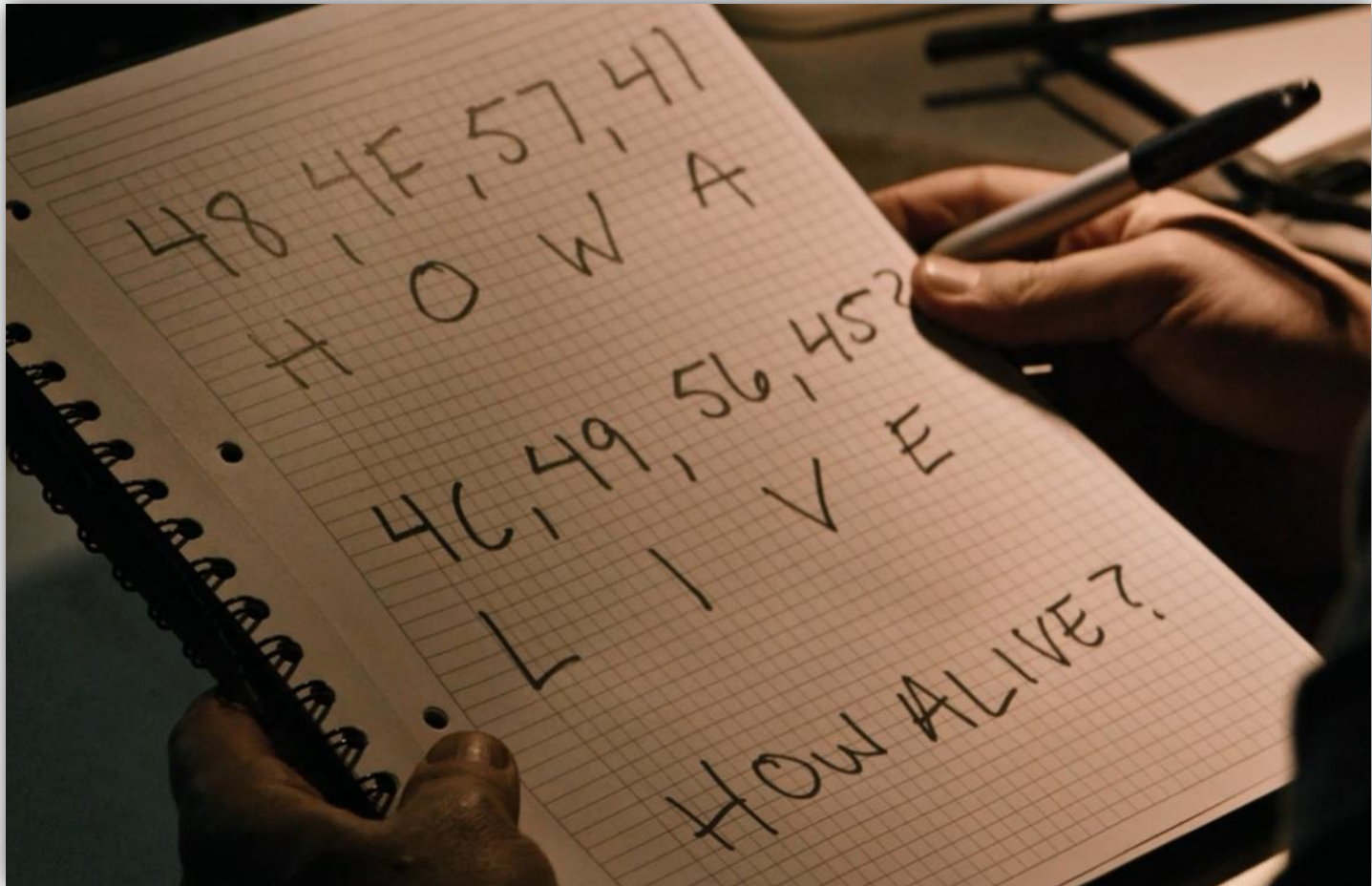
Hexadecimais e ASCII

Curiosidade - Filme *Perdido em Marte*



Hexadecimais e ASCII

Curiosidade - Filme *Perdido em Marte*



Números com Sinal Representados em Excesso-N

Representação Excesso-N

- Forma de representação de números inteiros sinalizados;
- A representação dos números positivos é “deslocada” para frente, de acordo com um *offset* pré-estabelecido, para “ceder espaço” para a representação dos negativos;
- Um valor x é representado pelo número sem sinal que é maior do que x em N unidades;
- Assim, o número zero é representado pelo padrão de bits equivalente ao número N em binário, utilizando uma quantidade de bits pré-determinada;
 - Os padrões que seguem são utilizados para representar os valores +1, +2, +3, etc.;
 - Os padrões que antecedem são utilizados para representar os valores -1, -2, -3, etc.;

Representação Excesso-N

- A representação de números sinalizados utilizando a codificação **Excesso-127** com 8 bits é apresentada a seguir;
- Repare que o número 0 é representado pelo binário 01111111 (127)

	Número Binário	Interpretação Sem Sinal	Interpretação em Excesso-127	Interpretação em Comp. de 2
	00000000	0	-127	0
	00000001	1	-126	1

	01111110	126	-1	126
<u>Centro</u> →	01111111	127	0	127
	10000000	128	+1	-128
	10000001	129	+2	-127

	11111111	255	+128	-1

- Observe que o **MSB dos negativos é 0**; e o **MSB dos positivos é 1**.

Codificando em Excesso-N

- Considere, como exemplo, a codificação **Excesso-127** com 8 bits;
- Para encontrar a representação de um número x em Excesso-127, basta encontrar o binário puro correspondente a $127 + x$;
- **Exemplo:** codificar $+18$ e -3 utilizando **Excesso-127** com 8 bits;

- $+18 \Rightarrow 127 + 18 = 145 \Rightarrow 10010001_2$

$$+18 = 10010001_{\text{exc}_{127}}$$

- $-3 \Rightarrow 127 - 3 = 124 \Rightarrow 01111100_2$

$$-3 = 01111100_{\text{exc}_{127}}$$

Decodificando de Excesso-N

- Como na codificação soma-se N, para decodificar basta subtrair N do número correspondente ao binário sem sinal;
- **Exemplo.** Os números a seguir estão codificados em **Excesso-127** com 8 bits. Encontre os valores decimais que tais códigos representam.
 - 00001001
 - 10011001
 - 01100101

$$00001001 = 9 \rightarrow 9 - 127 = -118;$$

$$00001001_{\text{exc}_{127}} = -118_{10}$$

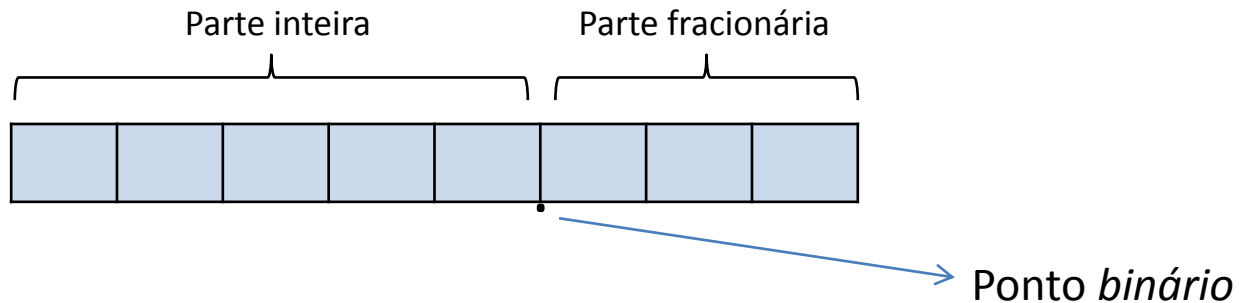
$$10011001 = 2^7 + 2^4 + 2^3 + 2^0 = 153 \rightarrow 153 - 127 = +26;$$

$$10011001_{\text{exc}_{127}} = +26_{10}$$

Representação de Números Fracionários

Representação em Ponto Fixo *Binário*

- Uma parte dos bits é utilizada para representar a parte inteira do número; e outra, a parte fracionária (há um número fixo de bits reservado para cada parte);
- **Exemplo:** número *binário* em ponto fixo (sem sinal) com 8 dígitos, sendo 5 dígitos para a parte inteira e 3 dígitos para a parte fracionária:



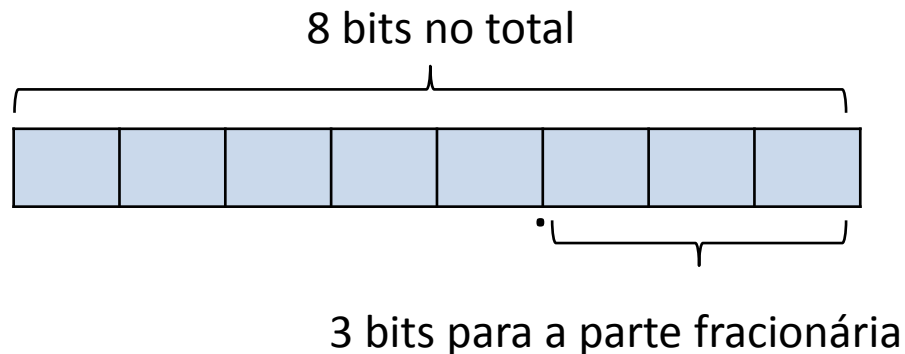
- Maior número que pode ser representado:
 - $11111.111_2 = 2^4 + 2^3 + 2^2 + 2^1 + 2^0 + 2^{-1} + 2^{-2} + 2^{-3} = \mathbf{31.875_{10}}$
- Menor número (exceto o zero):
 - $00000.001 = 0 + 2^{-3} = \mathbf{0.125}$
- Qualquer código que utilizar tal representação precisa ter conhecimento da posição exata do ponto binário.

Representação em Ponto Fixo Binário - Notação

- *Fixed*<n, b>
 - **n**: número total de bits utilizados
 - **b**: posição do **ponto binário**, contando a partir do bit menos significativo

- Exemplo:

- *Fixed*<8, 3>



OBS: como exemplo, a biblioteca gráfica OpenGL ES disponibiliza o tipo *GLfixed*, representado pela letra x e equivalente a *fixed*<32,16>

Representação em Ponto Fixo Binário - Notação

- Por exemplo, a combinação de bits 10110_2 , quando representado como um número em ponto fixo no formato *fixed*<8,3>, denota o número 2.75:

0	0	0	1	0	1	1	0
---	---	---	---	---	---	---	---

.

- 00010.110
 $= 2^1 + 2^{-1} + 2^{-2}$
 $= 2 + 1/2 + 1/4 = 2 + 0.5 + 0.25 = 2.75$

Representação em Ponto Fixo Binário - Notação

- Outras representações para os bits 10110:

Formato	Representação Binária	Valor Decimal
<i>Fixed</i> <8,2>	000101.10	$2^2 + 2^0 + 2^{-1} = 5.5$
<i>Fixed</i> <8,4>	0001.0110	$2^0 + 2^{-2} + 2^{-3} = 1.375$
<i>Fixed</i> <5,1>	1011.0	$2^3 + 2^1 + 2^0 = 11.0$
<i>Fixed</i> <5,0>	10110.	$2^4 + 2^2 + 2^1 = 22$

- $2^{-1} = 1/2 = 0.5$
- $2^{-2} = 1/4 = 0.25$
- $2^{-3} = 1/8 = 0.125$

Representação em Ponto Fixo Binário - Operações

- A adição e a subtração de binários representados em ponto fixo pode ser realizada da mesma forma que em binário puro;
- Exemplo utilizando o formato *fixed(8,2)*

$$\begin{array}{r} \overset{1\ 1\ 1\ 1}{000101.10} (5.5_{10}) \\ + 000011.11 (3.75_{10}) \\ \hline 001001.01 (9.25_{10}) \end{array}$$

Representação em Ponto Fixo Binário

■ Vantagens

- Representação simples;
- Operações realizadas utilizando a aritmética de inteiros (o hardware desenvolvido para operações com inteiros pode ser reutilizado);
- Operações mais rápidas (do que as operações em ponto flutuante);
- Possibilidade de ajustar facilmente o nível de precisão desejado para a parte inteira e para a parte fracionária

■ Desvantagens

- Menor intervalo de valores possíveis (comparado à representação em ponto-flutuante);
- Impossibilidade de representar certos números com exatidão, como frações de potência de 10 (0.1, 0.2, etc.).

Representação em Ponto Flutuante

Representação em Ponto Flutuante

- Não reserva uma quantidade específica de bits para a parte inteira ou fracionária do número;
- Reserva uma quantidade de bits para a parte principal do número, chamada ***mantissa***, e outra para indicar ***"onde está"*** o ponto binário.

Representação em Ponto Flutuante

- Baseada na representação de notação científica
- Exemplo de representação de 1,234 em notação científica:

The diagram shows the scientific notation 1234×10^{-3} . The number 1234 is in blue, 10 is in red, and the superscript -3 is in green. Three blue arrows point from the components to labels: one from 1234 to 'mantissa' (in blue), one from 10 to 'base' (in red), and one from -3 to 'expoente' (in green).

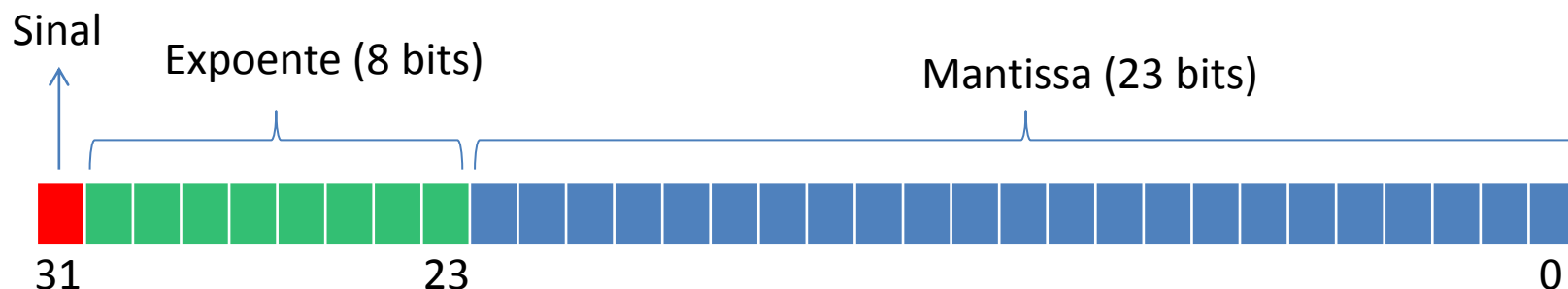
$$1234 \times 10^{-3}$$

mantissa base expoente

- Outras representações de 1.234 em notação científica
 - 123.4×10^{-2}
 - 12.34×10^{-1}
 - 0.1234×10^1

Padrão IEEE 754-1985 (*single, 32 bits*)

- Na representação em ponto flutuante de 32 bits, segundo o padrão IEEE 754-1985 (*float*), são utilizados:
 - 23 bits para representação da **mantissa**;
 - 8 bits para representação do **expoente** (em Excesso-127)
 - 1 bit para representação do **sinal**.



Padrão IEEE 754-1985 – Passos para Representação de um Número

Os passos a seguir podem ser utilizados para representar um **número binário fracionário** em ponto flutuante, segundo o padrão da IEEE (*com 32 bits*):

1. Represente o número binário fracionário em notação científica, deixando 1 bit à esquerda do ponto;
2. Extraia os bits da parte fracionária da mantissa do número obtido no passo anterior. Eles devem ser escritos no espaço de 23 bits da representação em ponto flutuante;
3. Represente o expoente do número obtido no passo 1 em excesso de 127. Os bits encontrados deverão ocupar os 8 bits reservados para o expoente;
4. Defina o bit de sinal: 1 para negativo; 0 para positivo.

Padrão IEEE 754-1985 – Exemplo 1

Exemplo: representar em ponto flutuante, segundo o padrão IEEE 754-1985 (com 32 bits), o número binário fracionário $+1010.01_2$:

1. Representação em notação científica com 1 bit antes do ponto:

$$+1010.01_2 = 1.01001 \times 2^3$$

Assim, os bits a serem armazenados para a mantissa são: 01001

Logo, com 23 bits, temos:

$$\text{Mantissa} = 01001000000000000000000$$

1. Representar o expoente do número 1.01001×2^3 em Excesso-127. Para isso, deve-se somar 127 ao expoente 3 e encontrar o binário correspondente:

$$3 + 127 = 130_{10} = 10000010_2$$

Logo, os 8 bits do expoente são:

$$\text{Expoente} = 10000010$$

2. Definir o bit de sinal (0 para positivo; 1 para negativo).

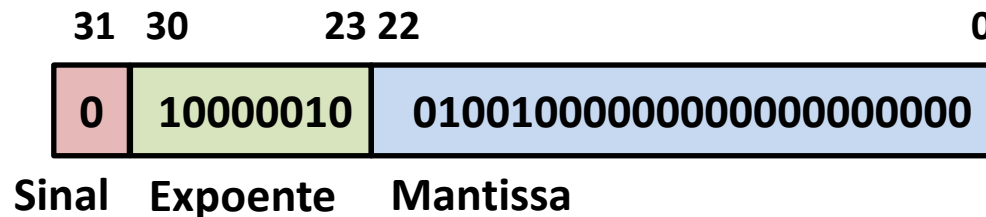
$$\text{Sinal} = 0$$

Padrão IEEE 754-1985 – Exemplo 1

Assim, o número binário **1010.01₂** (10.25_{10}) é representado em ponto flutuante de 32 bits, conforme padrão IEEE 754-1985, como:

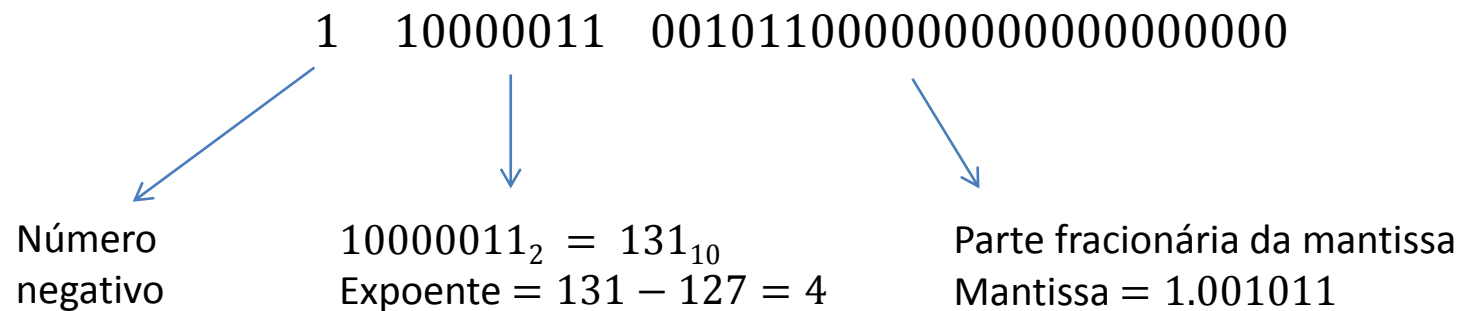
0 10000010 010010000000000000000000

Ou seja:



Padrão IEEE 754-1985 – Exemplo 2

Em um programa de computador, uma variável do tipo *float* armazena a sequência de bits apresentada a seguir. Sabendo-se que o padrão de representação IEEE 754-1985 foi utilizado, qual é o número decimal efetivamente armazenado na variável?



$$\begin{aligned}\text{Número} &= -1.001011_2 \times 2^4 \\ &= -10010.11_2 = 2^4 + 2^1 + 2^{-1} + 2^{-2} \\ &= -(16 + 2 + 0.5 + 0.25) \\ &= -\mathbf{18.75}_{10}\end{aligned}$$

Conversão de Decimal para *Float* (IEEE 754-1985)

- Passos para converter um número decimal real para a respectiva representação em ponto flutuante:
 1. Converter a parte inteira para binário;
 2. Converter a parte fracionária para binário seguindo o procedimento descrito a seguir*;
 3. Adicionar as duas partes em binário e seguir o procedimento apresentado anteriormente.

**Multiplique a parte fracionária por 2, resgate o bit da parte inteira do resultado e multiplique novamente a parte fracionária obtida por 2. Repita o procedimento até obter 0 na parte fracionária ou até atingir o limite de precisão desejado (23 bits para o caso de um float IEEE 754)*

Conversão de Decimal para *Float* (IEEE 754-1985)

- **Exemplo.** Representar o número 14.375_{10} em ponto flutuante (*single*).

1. Conversão da parte inteira para binário:

$$14_{10} = 1110_2$$

2. Conversão da parte fracionária:

- $0.375 \times 2 = 0.750 \rightarrow$ Primeiro bit da parte fracionária será 0
- $0.750 \times 2 = 1.500 \rightarrow$ Segundo bit da parte fracionária será 1
- $0.500 \times 2 = 1.000 \rightarrow$ Terceiro bit será 1. Nova parte fracionária = .000 indica o término do processo.

$$\text{Logo, } 0.375_{10} = 0.011_2$$

3. Soma das partes inteira e fracionária:

$$1110_2 + 0.011_2 = 1110.011_2$$

(Continuação: seguir o procedimento apresentado nos slides anteriores para representar 1110.011_2 em ponto flutuante)

IEEE 754-1985 – Casos Especiais – Número Zero

- *Sinal* pode ser 0 (zero positivo) ou 1 (zero negativo)
- *Expoente* = 0
- *Mantissa* = 0

+0 (utilizando 32 bits – *single*)



-0 (utilizando 32 bits – *single*)



IEEE 754-1985 – Casos Especiais – Infinito

- *Expoente*: todos os bits iguais a 1
- *Mantissa*: todos os bits iguais a 0
- *Sinal*
 - 0 para +infinito
 - 1 para -infinito

+infinito (utilizando 32 bits – *single*)

0	1	1	1	1	1	1	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

-infinito (utilizando 32 bits – *single*)

1	1	1	1	1	1	1	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

IEEE 754-1985 – Casos Especiais – NaN

- Representação de NaN (*Not a Number*)
 - *Sinal*: 0 ou 1
 - *Expoente*: todos os bits iguais a 1
 - *Mantissa*: qualquer valor que não seja tudo 0

0	1	1	1	1	1	1	1	1	0	0	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

Representação em Ponto Flutuante

■ Vantagens

- Maior intervalo de valores

■ Desvantagens

- Impossibilidade de representar certos números com exatidão, como frações de potência de 10 (0.1, 0.2, etc.)
- Problemas com arredondamentos: quanto maior o número, menor a precisão (precisão relativamente pequena para números muito grandes)

Representações em Ponto Binário e Frações de Potência de 10

- Considere o número 1.8_{10}
 - Aproximação utilizando o formato *fixed*<8,1>
 - $0000001.1 = 2^0 + 2^{-1} = 1 + 0.5 = 1.5$
 - Aproximação utilizando o formato *fixed*<8,2>
 - $000001.11 = 2^0 + 2^{-1} + 2^{-2} = 1 + 0.5 + 0.25 = 1.75$
 - Aproximação utilizando o formato *fixed*<8,3>
 - $00001.111 = 2^0 + 2^{-1} + 2^{-2} = 1 + 0.5 + 0.25 + 0.125 = 1.875$
 - $00001.110 = 2^0 + 2^{-1} = 1 + 0.5 + 0.25 = 1.75$
 - $00001.101 = 2^0 + 2^{-1} + 2^{-2} = 1 + 0.5 + 0.125 = 1.625$
- *O número 1.8 nunca será representado com total exatidão utilizando a representação de ponto fixo binário, independentemente da quantidade de bits utilizada na parte fracionária.*
- *Repare que o mesmo problema ocorre nas representações de ponto flutuante (single ou double).*

Referências

- TOCCI, R. J.; WIDMER, N. S.; MOSS, G. L. **Sistemas Digitais: princípios e aplicações**. 11.ed. São Paulo: Pearson Prentice Hall, 2011.
- CAPUANO, F. G.; IDOETA, I. V. **Elementos de Eletrônica Digital**. 40.ed. São Paulo: Érica, 2008.



Agradecimentos

- **Prof. Dr. rer. nat. Daniel Duarte Abdala**
- **Prof. Dr. Jamil Salem Barbar**