

Prof. Dr.-Ing. Martin Kumm



1. Übungsblatt - Codierung

Digitaltechnik und Rechnersysteme • Wintersemester 2023/2024

1 Gruppenübung

1.1 ASCII Code

Dekodieren Sie die folgende Nachricht welche im 7-Bit ASCII-Code codiert ist (siehe Code-Tabelle aus Vorlesung):

1.2 Codes mit variabler Codelänge

Entwickeln Sie einen Huffman-Code mit variabler Länge für die folgenden Symbole die mit ihrer Wahrscheinlichkeit gegeben sind:

Symbol	Wahrscheinlichkeit				
A	0,45				
В	0,13				
С	0,12				
D	0,16				
E	0,09				
F	0,05				

Wie lautet die mittlere Codelänge für die Codierung?

2 Hausübung

2.1 Codes mit variabler Codelänge (10 Punkte)

Gegeben ist folgender Code mit variabler Codelänge:

Symbol	Codewort		
A	101		
В	100		
С	01		
D	00		
E	110		
F	111		

- a) Wie lautet der Inhalt der folgenden Nachricht?
 - 01101111110100101100110
- b) Ermitteln Sie die Wahrscheinlichkeit für jedes Symbol in dieser Nachricht.
- c) Geben Sie mit Hilfe der Huffman-Codierung ein Code mit minimaler mittlerer Codelänge für diese Wahrscheinlichkeit an.
- d) Wie viel Bit werden durch die neue Codierung eingespart wenn die Nachricht aus Aufgabenteil a) codiert werden soll?
- e) Wie lautet die mittlere Codelänge für die alte und neue Codierung?

Anhang ASCII-Tabelle

Codewort	Zeichen	Codewort	Zeichen	Codewort	Zeichen	Codewort	Zeichen
0000000	NUL	0100000	l SP	1000000	@	1100000	<u> </u>
0000001	SOH	0100001	!	1000001	Ā	1100001	a
0000010	STX	0100010	"	1000010	В	1100010	Ь
0000011	ETX	0100011	#	1000011	С	1100011	С
0000100	EOT	0100100	\$	1000100	D	1100100	d
0000101	ENQ	0100101	%	1000101	E	1100101	e
0000110	ACK	0100110	&	1000110	F	1100110	f
0000111	BEL	0100111	,	1000111	G	1100111	g h
0001000	BS	0101000	(1001000	Н	1101000	h
0001001	TAB	0101001)	1001001	I	1101001	i
0001010	LF	0101010	*	1001010	J K	1101010	j j
0001011	VT	0101011	+	1001011		1101011	k
0001100	FF	0101100	,	1001100	L	1101100	1
0001101	CR	0101101	-	1001101	M	1101101	m
0001110	SO	0101110	٠,	1001110	N	1101110	n
0001111	SI	0101111	/	1001111	O	1101111	0
0010000	DLE	0110000	0	1010000	P	1110000	Р
0010001	DC1 DC2	0110001	1 2	1010001	Q R	1110001	q
0010010 0010011	DC2 DC3	0110010	3	1010010 1010011	S	1110010 1110011	r
0010011	DC3 DC4	0110011	4	1010011	3 T	1110011	S
0010100	NAK	0110100	5	1010100	Ü	1110100	t u
0010111	SYN	0110101	6	1010101	v	1110101	v
0010111	ETB	0110111	7	1010111	W	1110111	w
0011000	CAN	0111000	8	1011000	X	1111000	x x
0011001	EM	0111001	9	1011001	Ÿ	1111001	y
0011010	SUB	0111010	:	1011010	Ž	1111010	z
0011011	ESC	0111011	;	1011011	ſ	1111011	{
0011100	FS	0111100	«	1011100	Ĭ	1111100	l ì
0011101	GS	0111101	=	1011101	1	1111101	}
0011110	RS	0111110	»	1011110	*	1111110	<u> </u>
0011111	US	0111111	3	1011111	_	1111111	DEL