

Lösungen zu Hamming-Codes

Lösung 1: Fehlerkorrekturen: CD, DVD, generell Datenübertragung über Netzwerke.

Lösung 2: Man benötigt mindestens drei Kopien. Dann kann der Empfänger Übertragungsfehler korrigieren, indem für jedes Bit der Wert genommen wird, der mindestens in zwei Kopien der Nachricht übertragen wurde.

Lösung 3: Die ersten 5×5 Karten sind die Datenbits. Die hinzugefügten Karten sind die Kontrollbits. Das Umdrehen der Karte ist der Übertragungsfehler. Mithilfe der Kontrollbits kann der Übertragungsfehler lokalisiert werden und korrigiert werden.

Lösung 4: Wenn man eine Nachricht der Länge k^2 in drei Kopien versendet, hat man $2k^2$ Kontrollbits.

Bei dem Kartentrick wird zu jeder der k Zeilen je ein Kontrollbit (also k) hinzugefügt, ausserdem zu jeder der k Spalten (noch einmal k). Schliesslich wird das Quadrat vervollständigt mit einem weiteren Kontrollbit. Insgesamt sind es daher $2k + 1$ Kontrollbits.

Interessant ist der Quotient aus Kontrollbits und Nachrichtenbits. Für die Kopien ergibt sich:

$$\frac{2k^2}{k^2} = 2$$

Es werden also immer doppelt so viele Kontrollbits wie Nachrichtenbits verwendet. Für den Kartentrick ergibt sich:

$$\frac{2k + 1}{k^2}$$

Dieser Term nähert sich für grosse k Null an, das heisst, für grosse Nachrichten wird die Anzahl der Kontrollbits beim Kartentrick vernachlässigbar, beim Kodieren durch Verdreifachung der Nachricht bleibt das Grössenverhältnis konstant.

Lösung 5: Wenn ein Fehler in Bit Nummer 1 vorliegt, aber nicht in Bit Nummer 2, dann muss der Fehler in den Spalten liegen, die zu Bit 1 gehören (Spalten 2 und 4), aber nicht in den Spalten, die zu Bit 2 gehören (Spalten 3 und 4). Also ist der Fehler in der Spalte 2.

Wenn ein Fehler in Bit 2, aber nicht in Bit 1 vorliegt, dann muss der Fehler in den Spalten 3 oder 4, aber nicht in den Spalten 2 und 3 sein, also in Spalte 3.

Lösung 6:

0	0	1	1
0	1	1	0
1	0	0	1
1	1	0	0

Code-Word: „0011011010011100“

Lösung 7:

a)

1	0	0	0
0	0	0	0
0	0	0	1
1	0	0	0

b)

1	1	0	1
1	0	1	0
1	1	0	1
1	1	0	1

Hier wird ein Kontrollbit als falsch erkannt.

Lösung 8:

0	1	0	1
1	0	0	0
1	0	0	0
0	0	1	0

Der einzige Fehler ist im Kontrollbit an Position 0. Weil dieses falsch ist (das sieht man durch Abzählen) und sonst keines, muss der Fehler in Zeile 0 sein.

Lösung 9:

1	0	1	1
0	1	0	0
0	0	0	1
1	1	0	1

Die rote Markierung zeigt das falsche Kontrollbit. Wenn man nur nach den Paritätsbits an den Positionen 1, 2, 4 und 8 geht, heisst das, der Fehler muss in Zeile 1 und Spalte 2 sein, also das markierte Bit. *Aber:* Das Kontrollbit an Stelle 0 ist korrekt. Das heisst, es kann nicht nur ein Fehler vorliegen. Dann wäre es auch falsch, da ein Fehler die Parität des gesamten Datenpakets um 1 ändert. Es sind also 2 (oder $2n$, $n \geq 1$) Fehler.

Lösung 10: Wenn man die Nummerierung in Binärzahlen ansieht, stellt man fest, dass die Kontrollbits jeweils genau ein Bit in ihrer Binärdarstellung gesetzt haben (weil es ja die Zweierpotenzen sind). Die zum jeweiligen Bit gehörigen Zellen haben in ihrer

Binärdarstellung ebenfalls das entsprechende Bit gesetzt. Dadurch ergeben sich die Zeilen, Spalten und Blöcke, die zur Fehlersuche benutzt wurden.

Lösung 11:

0	1	2	3	4	5	6	7
8	9	10	11	12	13	14	15
16	17	18	19	20	21	22	23
24	25	26	27	28	29	30	31
32	33	34	35	36	37	38	39
40	41	42	43	44	45	46	47
48	49	50	51	52	53	54	55
56	57	58	59	60	61	62	63

0	1	2	3	4	5	6	7
8	9	10	11	12	13	14	15
16	17	18	19	20	21	22	23
24	25	26	27	28	29	30	31
32	33	34	35	36	37	38	39
40	41	42	43	44	45	46	47
48	49	50	51	52	53	54	55
56	57	58	59	60	61	62	63

0	1	2	3	4	5	6	7
8	9	10	11	12	13	14	15
16	17	18	19	20	21	22	23
24	25	26	27	28	29	30	31
32	33	34	35	36	37	38	39
40	41	42	43	44	45	46	47
48	49	50	51	52	53	54	55
56	57	58	59	60	61	62	63

0	1	2	3	4	5	6	7
8	9	10	11	12	13	14	15
16	17	18	19	20	21	22	23
24	25	26	27	28	29	30	31
32	33	34	35	36	37	38	39
40	41	42	43	44	45	46	47
48	49	50	51	52	53	54	55
56	57	58	59	60	61	62	63

0	1	2	3	4	5	6	7
8	9	10	11	12	13	14	15
16	17	18	19	20	21	22	23
24	25	26	27	28	29	30	31
32	33	34	35	36	37	38	39
40	41	42	43	44	45	46	47
48	49	50	51	52	53	54	55
56	57	58	59	60	61	62	63

0	1	2	3	4	5	6	7
8	9	10	11	12	13	14	15
16	17	18	19	20	21	22	23
24	25	26	27	28	29	30	31
32	33	34	35	36	37	38	39
40	41	42	43	44	45	46	47
48	49	50	51	52	53	54	55
56	57	58	59	60	61	62	63

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
16	17	18	19	20	21	22	23	24	25	26	27	28	29	30	31
32	33	34	35	36	37	38	39	40	41	42	43	44	45	46	47
48	49	50	51	52	53	54	55	56	57	58	59	60	61	62	63
64	65	66	67	68	69	70	71	72	73	74	75	76	77	78	79
80	81	82	83	84	85	86	87	88	89	90	91	92	93	94	95
96	97	98	99	100	101	102	103	104	105	106	107	108	109	110	111
112	113	114	115	116	117	118	119	120	121	122	123	124	125	126	127
128	129	130	131	132	133	134	135	136	137	138	139	140	141	142	143
144	145	146	147	148	149	150	151	152	153	154	155	156	157	158	159
160	161	162	163	164	165	166	167	168	169	170	171	172	173	174	175
176	177	178	179	180	181	182	183	184	185	186	187	188	189	190	191
192	193	194	195	196	197	198	199	200	201	202	203	204	205	206	207
208	209	210	211	212	213	214	215	216	217	218	219	220	221	222	223
224	225	226	227	228	229	230	231	232	233	234	235	236	237	238	239
240	241	242	243	244	245	246	247	248	249	250	251	252	253	254	255

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
16	17	18	19	20	21	22	23	24	25	26	27	28	29	30	31
32	33	34	35	36	37	38	39	40	41	42	43	44	45	46	47
48	49	50	51	52	53	54	55	56	57	58	59	60	61	62	63
64	65	66	67	68	69	70	71	72	73	74	75	76	77	78	79
80	81	82	83	84	85	86	87	88	89	90	91	92	93	94	95
96	97	98	99	100	101	102	103	104	105	106	107	108	109	110	111
112	113	114	115	116	117	118	119	120	121	122	123	124	125	126	127
128	129	130	131	132	133	134	135	136	137	138	139	140	141	142	143
144	145	146	147	148	149	150	151	152	153	154	155	156	157	158	159
160	161	162	163	164	165	166	167	168	169	170	171	172	173	174	175
176	177	178	179	180	181	182	183	184	185	186	187	188	189	190	191
192	193	194	195	196	197	198	199	200	201	202	203	204	205	206	207
208	209	210	211	212	213	214	215	216	217	218	219	220	221	222	223
224	225	226	227	228	229	230	231	232	233	234	235	236	237	238	239
240	241	242	243	244	245	246	247	248	249	250	251	252	253	254	255

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
16	17	18	19	20	21	22	23	24	25	26	27	28	29	30	31
32	33	34	35	36	37	38	39	40	41	42	43	44	45	46	47
48	49	50	51	52	53	54	55	56	57	58	59	60	61	62	63
64	65	66	67	68	69	70	71	72	73	74	75	76	77	78	79
80	81	82	83	84	85	86	87	88	89	90	91	92	93	94	95
96	97	98	99	100	101	102	103	104	105	106	107	108	109	110	111
112	113	114	115	116	117	118	119	120	121	122	123	124	125	126	127
128	129	130	131	132	133	134	135	136	137	138	139	140	141	142	143
144	145	146	147	148	149	150	151	152	153	154	155	156	157	158	159
160	161	162	163	164	165	166	167	168	169	170	171	172	173	174	175
176	177	178	179	180	181	182	183	184	185	186	187	188	189	190	191
192	193	194	195	196	197	198	199	200	201	202	203	204	205	206	207
208	209	210	211	212	213	214	215	216	217	218	219	220	221	222	223
224	225	226	227	228	229	230	231	232	233	234	235	236	237	238	239
240	241	242	243	244	245	246	247	248	249	250	251	252	253	254	255

Lösung 12: Da die Kontrollbits an den Stellen stehen, an denen nur ein Bit in der Nummer der Zelle gesetzt ist (Zweierpotenzen), benötigen wir für 2^k Bits genau $k = \log_2(2^k)$ solche Kontrollbits und zusätzlich 1 Bit für die Gesamtparität. Also sind es $k + 1 = \log_2(2^k) + 1 = \log_2(n) + 1$.

Lösung 13: Die Summe der Zellennummern ergeben die Position des Fehlers. Das liegt daran, dass die Fehler jeweils angeben, welches Bit (bei der Angabe der Zellennummer mit Basis 2) in der fehlerhaften Zelle gesetzt ist. Wenn man alle Bits zusammenfügt, erhält man die Nummer der Zelle. Dies ist das Gleiche in Basis 10, wenn man die Zellennummern der Kontrollbits addiert.