信息论作业4

史泽宇

2020年3月19日

题目 1

表 1: 二元码

字母	a_1	a_2	a_3	a_4	a_5	a_6	a_7	a_8	a_9	a_{10}
概率 P	0.16	0.14	0.13	0.12	0.1	0.09	0.08	0.07	0.06	0.05
编码长度 l	3	3	3	3	3	3	4	4	4	4
编码	111	101	100	011	001	000	1101	1100	0101	0100

1. 平均编码长度为

$$average(l) = \sum_{i=1}^{10} P(a_i)l(a_i)$$
(1)

$$=3.26\tag{2}$$

编码效率为

$$\eta = \frac{H(A)}{average(l)} \tag{3}$$

$$= \frac{-\sum_{i=1}^{10} P(a_i) \log_2 P(a_i)}{average(l)}$$
(4)

$$\approx \frac{3.2344}{3.26} \tag{5}$$

$$\approx 0.9921\tag{6}$$

表 2: 三元码

				-						
字母	a_1	a_2	a_3	a_4	a_5	a_6	a_7	a_8	a_9	a_{10}
概率 P	0.16	0.14	0.13	0.12	0.1	0.09	0.08	0.07	0.06	0.05
编码长度 l	2	2	2	2	2	2	2	2	3	3
编码	22	21	20	12	10	02	01	00	111	110

2. 第一次合并节点数为

$$((10-2) \bmod (3-1)) + 2 \tag{7}$$

$$=2 (8)$$

平均编码长度为

$$average(l) = \sum_{i=1}^{10} P(a_i)l(a_i)$$
(9)

$$=2.11\tag{10}$$

编码效率为

$$\eta = \frac{H_3(A)}{average(l)} \tag{11}$$

$$= \frac{-\sum_{i=1}^{10} P(a_i) \log_3 P(a_i)}{average(l)}$$

$$\approx \frac{2.0407}{2.11}$$
(12)

$$\approx \frac{2.0407}{2.11} \tag{13}$$

$$\approx 0.9671\tag{14}$$

题目 2

表 3: 二元码									
字母	a_1	a_2	a_3						
	0.5	0.3	0.2						
编码长度 l	1	2	2						
编码	0	11	10						

1. 平均编码长度为

$$average(l) = \sum_{i=1}^{3} P(a_i)l(a_i)$$
(15)

$$=1.5\tag{16}$$

编码效率为

$$\eta = \frac{H(A)}{average(l)} \tag{17}$$

$$= \frac{-\sum_{i=1}^{3} P(a_i) \log_2 P(a_i)}{average(l)}$$
(18)

$$\approx \frac{1.4855}{1.5} \tag{19}$$

$$\approx 0.9903 \tag{20}$$

表	4:	二元码

字母	a_1a_1	a_1a_2	a_1a_3	a_2a_1	a_2a_2	a_2a_3	a_3a_1	a_3a_2	a_3a_3
概率 P	0.25	0.15	0.1	0.15	0.09	0.06	0.1	0.06	0.04
编码长度 l	2	3	3	3	4	4	3	4	4
编码	10	110	001	111	0111	0101	000	0110	0100

2. 平均编码长度为

$$average(l) = \sum_{i=1}^{3} \sum_{j=1}^{3} P(a_i a_j) l(a_i a_j)$$
 (21)

$$=3.0\tag{22}$$

编码效率为

$$\eta = \frac{H(A)}{average(l)} \tag{23}$$

$$= \frac{-\sum_{i=1}^{3} \sum_{j=1}^{3} P(a_i a_j) \log_2 P(a_i a_j)}{average(l)}$$
(24)

$$\approx \frac{2.9710}{3.0} \tag{25}$$

$$\approx 0.9903 \tag{26}$$

表 5: 二元码

				10.					
字母	$a_1 a_1 a_1$	$a_1 a_1 a_2$	$a_1 a_1 a_3$	$a_1 a_2 a_1$	$a_1 a_2 a_2$	$a_1 a_2 a_3$	$a_1 a_3 a_1$	$a_1 a_3 a_2$	$a_1 a_3 a_3$
概率 P	0.125	0.075	0.05	0.075	0.045	0.03	0.05	0.03	0.02
编码长度 l	3	4	4	4	4	5	4	5	6
编码	100	1100	0011	1101	0000	01101	0010	01111	111100
字母	$a_2 a_1 a_1$	$a_2 a_1 a_2$	$a_2 a_1 a_3$	$a_2 a_2 a_1$	$a_2 a_2 a_2$	$a_{2}a_{2}a_{3}$	$a_2 a_3 a_1$	$a_2 a_3 a_2$	$a_{2}a_{3}a_{3}$
概率 P	0.075	0.045	0.03	0.045	0.027	0.018	0.03	0.018	0.012
编码长度 l	4	4	5	5	5	6	5	6	7
编码	1011	0001	01110	11111	01010	101010	10100	111000	1111011
字母	$a_3 a_1 a_1$	$a_3 a_1 a_2$	$a_3 a_1 a_3$	$a_3 a_2 a_1$	$a_3 a_2 a_2$	$a_3 a_2 a_3$	$a_3 a_3 a_1$	$a_3 a_3 a_2$	$a_{3}a_{3}a_{3}$
概率 P	0.05	0.03	0.02	0.03	0.018	0.012	0.02	0.012	0.008
编码长度 l	4	5	6	5	6	7	6	7	7
编码	0100	01100	111011	01011	101011	1111010	111001	1110101	1110100

3. 平均编码长度为

$$average(l) = \sum_{i=1}^{3} \sum_{j=1}^{3} \sum_{k=1}^{3} P(a_i a_j a_k) l(a_i a_j a_k)$$
(27)

$$=4.4870$$
 (28)

编码效率为

$$\eta = \frac{H(A)}{average(l)} \tag{29}$$

$$= \frac{-\sum_{i=1}^{3} \sum_{j=1}^{3} \sum_{k=1}^{3} P(a_i a_j a_k) \log_2 P(a_i a_j a_k)}{average(l)}$$
(30)

$$\approx \frac{4.4564}{average(l)} \tag{31}$$

$$\approx 0.9932\tag{32}$$

随着字母数量的增多,平均编码长度与信息熵应该同步增加,并使得编码效率不变。在第一小问与第二小问中,这显然成立。可是在第三小问中,发现编码效率改变了,这是为什么呢。