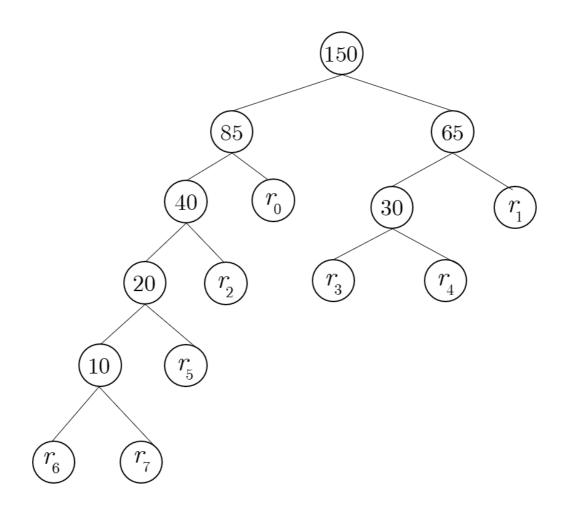
1.解

(1)

最优二叉树如下图所示



其中对应的编码为

 $egin{array}{c} r_0:01 \\ r_1:11 \\ r_2:001 \\ r_3:100 \\ r_4:101 \\ r_5:0001 \\ r_6:00000 \\ r_7:00001 \end{array}$

平均码长为a

$$egin{aligned} ar{l} &= \sum_{i=0}^{7} p(r_i) l_i \ &= rac{45 imes 2 + 35 imes 2 + 20 imes 3 + 15 imes 3 + 15 imes 3 + 10 imes 4 + 5 imes 5 + 5 imes 5}{150} \ &= rac{8}{3} \end{aligned}$$

(2)

固定编码码长为 $\bar{l}=3$,那么有

$$R = 1 - \frac{1}{C} = \frac{1}{9} \approx 11.11\%$$

即节约了大约11.11%的存储空间

(3)

优势

- 1. 通过给出现频率较高的符号分配较短的编码,出现频率较低的符号分配较长的编码,该方法能实现较高的压缩率。
- 2. 是无损压缩算法,得能够完全重建原始数据。
- 3. 是一种前缀编码,不需要额外的标识符进行标记,解码唯一。

局限性

- 1. 编码较为耗时且计算复杂度高,尤其对于大型数据集的压缩。
- 2. 需要提前知道不同符号的出现频率,不适合原始数据分布未知或者动态变化的情况。
- 3. 需要耗费一定空间存储编码表,且查询效率较低,解压缩时需要较长时间搜索和恢复数据。

Integer n	Parameter <i>i</i>	Golomb code $G_{exp}^2(n)$
0	0	000
1	0	001
2	0	010
3	0	011
4	1	10000
5	1	10001
6	1	10010
7	1	10011
8	1	10100
9	1	10101
10	1	10110
11	1	10111
12	2	1100000
13	2	1100001
14	2	1100010
15	2	1100011

(1)

信源编码是为了减少信息冗余度而进行的信源符号变换;

信源解码是将信源编码的结果重建为原始的信源符号;

(2)

信道编码是为了抵抗信道的噪声和衰减,增加编码冗余度来提高编码的抗干扰和纠错能力; **信道解码**是根据接收到的信道编码,恢复至原始的信源编码,为最后的信源编码奠定基础;

(3)

信息量是事情发生前的不确定性,也是事件发生后能提供的信息量

(4)

熵是衡量信源所输出的平均信息量,也是观察信源输出所获得的平均信息量

(5)

条件熵是给定一个随机变量的情况下,另一个随机变量的不确定性。

(6)

互信息是给定一个随机变量的情况下,另一个随机变量不确定性减少的量

(7)

信道容量是所有信源分布中,互信息的最大值。定义了能通过信道可靠传送的最大传输率

海明码 (7, 4) 是一种经典的汉明码 (Hamming Code), 它是一种错误检测和纠正编码方案。

编码方法:

1. 数据位分配:

。 将要传输的 4 位数据 (D1, D2, D3, D4) 分配到编码字的特定位置上。

2. 冗余校验位计算:

- 。 在一个 (7, 4) 海明码中,有 3 位冗余校验位,将其分别放置在编码字中的特定位置 (P1, P2, P4)。
- 。 这些校验位的位置是基于奇偶校验,通过位运算计算出来,比如:

■ P1 (位于第1位) : 校验数据位D1, D2, D4 ■ P2 (位于第2位) : 校验数据位D1, D3, D4 ■ P4 (位于第4位) : 校验数据位D2, D3, D4

3. 填充校验位:

○ 将计算得到的校验位放置到相应的位置上,形成一个7位的海明码编码字。

解码方法:

1. 接收数据:

。 接收到一个7位的海明码编码字。

2. 计算校验位:

- o 对收到的编码字进行校验,通过奇偶校验检查各个位置的数据位和校验位是否符合预期。
- o 例如, 重新计算 P1、P2、P4 并检查是否存在错误。

3. 纠错与恢复:

- 如果检测到错误,可以通过校验位的异或操作来定位并纠正错误的位。
- 例如,如果 P1 出现错误,则知道与 P1 相关联的位是 D1, D2, D4, 通过重新计算这三位的校验和来进行纠正。

4. 恢复原始数据:

从纠正后的编码字中提取出原始的4位数据,即可得到发送方发送的原始数据。