

# 数字图像处理 Digital Image Processing

信息工程学院

**School of Information Engineering** 



郭志强 主讲



算术编码假设,对于一个独立信源来说,任一由信源符号组成的长度为N的序列的发生概率之和等于1。

根据信源符号序列的概率,把[0,1]区间划分为互不重叠的子区间,子区间的宽度恰好等于各符号序列的概率,这样,每个子区间内的任意一个实数都可以用来表示对应的符号。

显然,一串符号序列发生的概率越大,对应的子区间就越宽,表达它所用的比特数就越少,因而相应的码字就越短。



#### 算术编码过程:

- 建立概率模型,即通过扫描统计,获得各信源符号的概率大小
- 2. 编码过程,即扫描符号序列,依次分割相应的区间,最终得到符号序列所对应的码字。
- 3. 编码过程的数学描述

设由M个信源符号 $X=x_1x_2...x_m$ 组成的长度为N的输入符号序列中,各信源符号的概率分布为 $P_j$ (j=1,2,...,M ; k=1,2,...,N ;  $M \le N$  ) ,[0,1) 为对输入符号序列进行算术编码的初始区间,则对第k个输入符号进行算术编码的子分区间[low,high) 定义为:



 $low = low + range \times range low$  (7.4a)

 $high = low + range \times range\_high \qquad (7.4b)$ 

range = high - low (7.4c)

其中:等号左边的low为当前被编码字符低值

等号左边的high为当前被编码字符的高值

等号右边的low为上一个被编码字符低值

rang\_low和rang\_high分别为当前被编码字符已给定出现的概率范围的低值和高值。



#### 举例:设有一个四信源符号的五符号输入序 $a_1a_2a_2a_3a_4$ 。

① 建立信源符号集的概率模型:通过扫描可知信源符号 $a_1a_2a_3a_4$ 的出现概率依次为0.2、0.4、0.2 和0.2。

#### ② 编码过程:

符号	標率	范昆
$a_1$	0.2	[0 0.2)
$a_2$	0.4	[0.2 0.6)
$a_3$	0.2	[0.6 0.8)
$a_4$	0.2	[0.8 1)



## 要求编码的序列为: $a_1a_2a_2a_3a_4$

- $a_1$ :  $low = low + range \times range\_low = 0 + 1 \times 0 = 0$   $high = low + range \times range\_high = 0 + 1 \times 0.2 = 0.2$ range = high - low = 0.2 - 0 = 0.2
- $a_2$ :  $low = low + range \times range\_low = 0 + 0.2 \times 0.2 = 0.04$   $high = low + range \times range\_high = 0 + 0.2 \times 0.6 = 0.12$ range = high - low = 0.12 - 0.04 = 0.08
- $a_2$ :  $low = low + range \times range\_low = 0.04 + 0.08 \times 0.2 = 0.056$   $high = low + range \times range\_high = 0.04 + 0.08 \times 0.6 = 0.088$ range = high - low = 0.088 - 0.056 = 0.032
- $a_3$ :  $low = low + range \times range\_low = 0.056 + 0.032 \times 0.6 = 0.0725$   $high = low + range \times range\_high = 0.056 + 0.032 \times 0.8 = 0.0816$ range = high - low = 0.0816 - 0.0725 = 0.0091



 $a_4$ :  $low = low + range \times range\_low = 0.0725 + 0.0091 \times 0.8 = 0.07978$   $high = low + range \times range\_-high = 0.0725 + 0.0091 \times 1 = 0.0816$ range = high - low = 0.0816 - 0.07978 = 0.00182

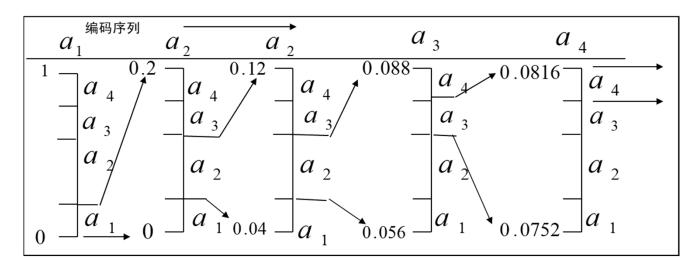


图7.1 算术编码过程图示



```
in='00000011111010101';
pr=[0.5 0.5]; %各字符出现的概率
temp=[0.0 0.5 1.0];
orignal=temp;
n=length(in);
%编码
for i=1:n
 width=temp(3)-temp(1);
 w=temp(1);
 switch in(i)
  case '0'
    m=1;
  case '1'
    m=2;
 end
 temp(1)=w+orignal(m)*width;
 temp(3)=w+orignal(m+1)*width;
 left=temp(1);
 right=temp(3);
 fprintf('left=%.6f',left);
 fprintf(' ');
 fprintf('right=%.6f\n',right);
encode=(temp(1)+temp(3))/2
```

