# 拓展资源 7.2 实验指导



# 7.2.1 哈夫曼编码

# 1. 实验内容

己知某符号集中各符号出现的概率,对符号进行哈夫曼编码。

#### 2. 实验原理

- (1)首先将信源符号按出现的概率大小顺序排列,并将两处概率最小的进行相加,形成一组新的概率,其次再将这组新的概率按大小顺序排列,如此重复直到只有两个概率为止。
- (2)分配码字,码字分配从最后一步开始反向进行,对最后两个概率一个赋予"0"码字,另一个赋予"1"码字。

## 3. 实验方法及程序

设输入图像的灰度级 $\{y_1,y_2,y_3,y_4,y_5,y_6,y_7,y_8\}$ 出现的概率分别为 0.40, 0.18, 0.10, 0.10, 0.07, 0.06, 0.05, 0.04, 进行哈夫曼编码。

```
function [h,l]=huffman(p)
if (length(find(p<0))~=0)</pre>
  error('Not a prob, negative component');
end
if (abs(sum(p)-1)>10e-10)
  error('Not a prob.vector, component do not add to 1')
end
n=length(p);
q=p;
m=zeros(n-1,n);
for i=1:n-1
  [q,1]=sort(q);
  m(i,:)=[1(1:n-i+1),zeros(1,i-1)];
  q=[q(1)+q(2),q(3:n),1];
end
for i=1:n-1
  c(i,:)=blanks(n*n);
c(n-1,n) = '0';
c(n-1,2*n)='1';
for i=2:n-1
```

```
c(n-i,1:n-1)=c(n-i+1,n*(find(m(n-i+1,:)==1))...
                -(n-2):n*(find(m(n-i+1,:)==1)));
     c(n-i,n) = '0';
     c(n-i,n+1:2*n-1)=c(n-i,1:n-1);
     c(n-i,2*n)='1';
     for j=1:i-1
        c(n-i,(j+1)*n+1:(j+2)*n)=c(n-i+1,...
          n*(find(m(n-i+1,:)==j+1)-1)+1:n*find(m(n-i+1,:)==j+1));
     end
    end
     for i=1:n
        h(i,1:n)=c(1,n*(find(m(1,:)==i)-1)+1:find(m(1,:)==i)*n);
        ll(i)=length(find(abs(h(i,:))\sim=32));
      end
      l=sum(p.*11);
   实验结果:
   p=[0.40 0.18 0.10 0.10 0.07 0.06 0.05 0.04]
                 0.1800 0.1000 0.1000 0.0700
                                                             0.0600
      0.4000
0.0500 0.0400
   >> [h,l]=huffman(p)
   h =
         0
       110
      1111
      100
      1011
      1010
     11101
     11100
   1 = 2.6100
```

#### 4. 实验分析

计算平均码字长度为

$$L = \sum_{K=1}^{M} l_K P_K = 0.40 \times 1 + 0.18 \times 3 + 0.10 \times 3 + 0.10 \times 4 + 0.07 \times 4 + 0.00 \times 3 + 0.00 \times 4 + 0.00$$

$$0.06 \times 4 + 0.05 \times 5 + 0.04 \times 5 = 2.61$$

实验结果的平均码字长度与计算结果一致。

# 5. 思考题

- (1) 对参考程序给出功能注释。
- (2) 分析编码结果和书中例题 7.3 不一致的原因。



# 7.2.2 算术编码

## 1. 实验内容

选一组信源符号,已知各符号的概率,对序列进行算术编码,然后再解码。

#### 2. 实验原理

算术编码不是将单个信源符号映射成一个码字,而是把整个信源表示为 0~1 的一个区间,其长度等于该序列的概率,再在该区间内选择一个代表性的小数,转化为二进制作为实际的编码输出。解码是编码的逆过程。

### 3. 实验方法及程序

以 a, b, c, d 分别代表 00, 01, 10, 11,假设信源符号为  $X=\{a,b,c,d\}$ ,其中各符号的概率为  $P(X)=\{0.1,0.4,0.2,0.3\}$ 。对消息序列为 cadacdb,进行算术编码。参考程序如下。

编码子程序:

```
function arcode=arenc(symbol,pr,seqin)
%算术编码
%输出:码串
%输入: symbol: 字符行向量
%pr: 字符出现的概率
%segin: 待编码字符串
high_range=[]
for k=1:length(pr)
   high_range=[high_range sum(pr(1:k))]
low_range=[0 high_range(1:length(pr)-1)]
sbidx=zeros(size(seqin))
for i=1:length(seqin)
    sbidx(i)=find(symbol==seqin(i))
end
low=0
high=1
for i=1:length(seqin),
   range=high-low
   high=low+range*high_range(sbidx(i))
   low=low+range*low range(sbidx(i))
end
arcode=low
```

## 解码子程序:

```
function symseq=ardec(symbol,pr,codeword,symlen)
%给定字符概率的算术编码
%输出: symse: 字符串
%输出: symbol: 由字符组成的行向量
%pr:字符出现概率
%codeword:码字
%symlen:待解码字符串长度
format long
high_range=[]
for k=1:length(pr)
   high_range=[high_range sum(pr(1:k))]
end
low_range=[0 high_range(1:length(pr)-1)]
prmin=min(pr)
symseq=[]
for i=1:symlen,
idx=max(find(low_range<=codeword));</pre>
codeword=codeword-low_range(idx)
if abs(codeword-pr(idx))<0.01*prmin
    idx=idx+1
    codeword=0
end
symseq=[symseq symbol(idx)]
codeword=codeword/pr(idx)
if abs(codeword)<0.01*prmin
    i=symlen+1;
end
end
调用程序:
clear all
format long
symbol=['abcd']
pr=[0.1 0.4 0.2 0.3]
seqin=['cadacdb']
codeword=arenc(symbol,pr,seqin)
seqout=ardec(symbol,pr,codeword,7)
4. 实验结果与分析
pr =
```

0.100000000000 0.400000000000

0.20000000000000

0.30000000000000

codeword =

0.51438760000000

seqout =

cadacdb

编码的结果为 0.51438760000000, 解码的结果为 cadacdb。

## 5. 思考题

- (1) 注释参考程序的功能。
- (2) 该实验可以应用到哪些实际问题中?