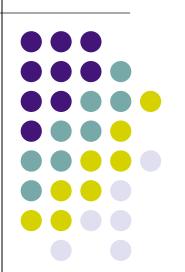
数字图像处理

第十二讲 图像压缩和编码



图像压缩和编码

- 序言
- 无损压缩技术
- 预测压缩技术
- 变换压缩技术
- 活动图像压缩技术
- 图像压缩编码的新进展
- 要点总结





图像压缩:减少表示数字图像所需要的数据量。

- 作用:
 - 节省图像存储容量
 - 减少传输信道容量
 - 缩短图像加工处理时间
 - 等等

• 问题: 为什么图像可以压缩呢?

重要原因:

- 图像像素之间、行之间、帧之间有较强的相关性
- 从统计的观点,某点像素的灰度与其 邻域灰度有密切关系
- 从信息论关系,减少图像信息中冗余信息



- 图像压缩编码主要分成三大类
 - 无损编码
 - 又称为<u>信息保持编码</u>。要求编码—解码过程中 能够无误差的重建图像。如在医学图像应用中。
 - 有损编码
 - 常被称为保真度编码。常用在图像的信宿为人 眼的应用中,如数字电视、可视电话等。
 - 特征抽取编码
 - 是一种<u>有损编码</u>。常用在图像的信宿为计算机 的应用中,这是只需要保留计算机处理的信息 特征。如图像识别。



- 图像压缩编码的方法
 - 熵编码:信息保持编码;
 - 预测法: 信息保持编码、保真度编码(更常用);
 - 变换法: 特征保持编码;
 - 其他编码法

图像压缩和编码

- 序言
- 无损压缩技术
- 预测压缩技术
- 变换压缩技术
- 活动图像压缩技术
- 图像压缩编码的新进展
- 要点总结



• 基本概念



图象熵(Entropy): 设图象每个灰度级出现的频率对应的概率分别为 P_1 , P_2 , K P_M 。则图象的熵定义为

$$H = -\sum_{k=1}^{M} P_k \log_2 P_k$$

平均码字长度:设 β_k 是数字图象第k个码字 C_k 的长度,则图象的平均码字长度R定义为:

$$R = \sum_{k=1}^{M} \beta_k P_k$$

编码效率
$$\eta = H_{R}$$
。

• 变长最佳编码定理和唯一可译代码



定理:在变长编码中,对出现概率大的信息符号赋予短码字,而对于出现概率小的信息符号赋予长码字。可以证明,如果码字长度严格按概率大小的逆序排列,则平均码字长度一定小于任何其他排列方式。

唯一可译编码:如果码字之间不加同步码,则要求编码序列唯一可译。

非续长代码: 任何码字不能在其后面添加码元而形成其他码字, 称为非续长代码。

单义代码: 任意有限长码字序列,只能唯一地分割成一个个码字。其充要条件是 $\sum_{i=1}^{K} 2^{-\beta_k} < 1$ 。非续长代码一定是单义代码,

反之未必。

例:
$$C = \{00 \ 10 \ 001 \ 101\}$$

是单一代码吗? 是非续长代码吗?





例:
$$C = \{00 \ 10 \ 001 \ 101\}$$

$$\iiint \sum_{k=1}^{K} 2^{-\beta_k} = \frac{1}{2^2} + \frac{1}{2^2} + \frac{1}{2^3} + \frac{1}{2^3} = \frac{3}{4} < 1$$

则1011000001,

:: C是单义代码, 而不是非续长代码。

• 哈夫曼编码方法(Huffman)

例:设输入 $w_1, w_2, w_3, w_4, w_5, w_6$ 的相应输入概率分别为 0.4,0.3,0.1,0.1,0.06,0.04,则Huffman编码可下图表示。



Huffman压缩编码步骤:

Step1:把概率按大小从上到下排序;

Step2:把最下面两个概率相加,再重新排序;

Step3: 重复Step2, 直到只有两个概率为止;

Step4:从右向左开始编码。每遇到分叉则在后补位;上叉补0,

下叉补1。

Huffman编码点评

- (1) Huffman编码是唯一可译码。短的码不会成为更长码的启始部分;
- (2) Huffman编码的平均码长接近于熵;

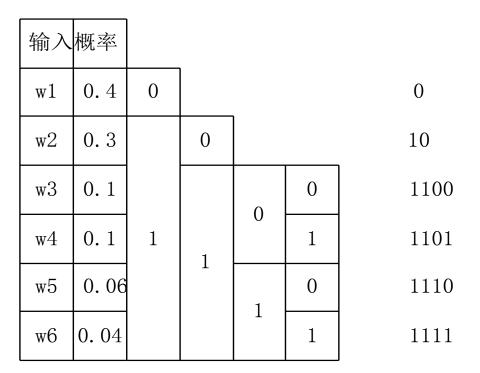
$$H = -\sum_{i=1}^{6} p_i \log_2 p_i = -0.4 \log_2 0.4 - 0.3 \log_2 0.3 - 0.1 \log_2 0.1$$

$$-0.1\log_2 0.1 - 0.06\log_2 0.06 - 0.04\log_2 0.04 = 2.1435bit$$

$$R = \sum_{i=1}^{6} \beta_i p_i = 0.4 \times 1 + 0.3 \times 2 + 0.1 \times 3 + 0.1 \times 4 + 0.06 \times 5 + 0.04 \times 5$$

- = 2.2bit
- (3)缺点:与计算机的数据结构不匹配;
- (4) 缺点:需要多次排序,耗费时间。

- 问题:如何克服Huffman编码需要多次排序的问题?
- 香农编码法(Fano-Shannon)







Fano - Shannon压缩编码步骤:

Step1:把概率按大小从上到下排序,然后将 $w_1: w_n$ 分成两组,

 $w_1: w_k \not = w_{k+1}: w_n, \quad \notin \sum_{i=1}^k p_i \approx \sum_{i=k+1}^n p_i;$

Step2:将两个子集分别编码0和1;

Step3:将两个子集重复Step1,同样上面子集编码0,下面编码1;

Step4: 重复Step3, 直到每个子集只有1个w为止。最后将编码依

次排出,得到Fano-Shannon编码。

= 2.2bit

- Fano-Shannon编码讨论
 - (1) Fano-Shannon编码是唯一可译码。短的码不会成为更长码的启始部分;
 - (2) Fano-Shannon编码的平均码长接近于熵;编码效率略低于Huffman编码。

$$\begin{split} H &= -\sum_{i=1}^{6} p_i \log_2 p_i = -0.4 \log_2 0.4 - 0.3 \log_2 0.3 - 0.1 \log_2 0.1 \\ &-0.1 \log_2 0.1 - 0.06 \log_2 0.06 - 0.04 \log_2 0.04 = 2.1435 bit \\ R &= \sum_{i=1}^{6} \beta_i p_i = 0.4 \times 1 + 0.3 \times 2 + 0.1 \times 4 + 0.1 \times 4 + 0.06 \times 4 + 0.04 \times 4 \end{split}$$



- 图像的无失真编码方法
- 1) 白块跳过编码WBS
- 2) 行程长度编码
- 3) 比特平面编码
- 4) 二值图像编码的国际标准G3和G4



- 压缩比
 - 直接编码一幅图像所需比特数取决于幅面 大小及分辨率。
 - 设C为采用某种方法编码前后的压缩比

$$c = \frac{$$
图象直接编码所需比特
用某种方法编码所需比特



- 白块跳过编码WBS
 - 原理
 - 对于一般白纸黑字的文件,总是白的面积大。因此跳过白的行程,只对黑行程编码就可以 压缩数据。



• 一维WBS编码

- 将每一扫描行分成若干段,每段包含n个像素。 对于全白段,给最短码字如0;而对于黑白相 间或全黑段,不进行压缩。
- 为区别全白段和有黑段,在编码前加1作为标志位。

● 一维WBS编码平均码长



设全白段出现的概率是 p_w ,则平均码长

$$R_n = \frac{1}{n} \left[p_w \times 1 + (1 - p_w) \times (n+1) \right] = 1 + \frac{1}{n} - p_w$$

因此*WBS*编码的效率取决于 n 和 p_w 。

• 例

设n = 5,求包含一个全白块、有黑块11010、有黑块10000三块的WBS码。

解:全白块编码为0,有黑块11010编码为111010,有黑块10000编码为110000, 所以编码为0111010110000。



• 常用图像WBS编码平均码长

英文课文 熵=0.15 平均码长=0.3 英文文件 熵=0.06 平均码长=0.19 电路图 熵=0.11 平均码长=0.25 气象形势图 熵=0.22 平均码长=0.39

- 二维WBS编码
 - 将图像分成M*N大小的块,全白块以0 编码,其他同一维WBS编码。

打字英文课文二维*WBS*编码平均码长=0.26 英文文件二维*WBS*编码平均码长=0.13 电路图二维*WBS*编码平均码长=0.17 气象形势图二维*WBS*编码平均码长=0.4





- 自适应WBS编码
 - 根据图像局部结构或统计特性,改变像素块尺寸大小;
 - 一维情况下,首先判断该行是否有1024个 连续白像素;
 - 否则判断是否有64,16,4个连续白像素;
 - 否则直接编码;
 - 在每一行编码前要加上N为多少的代码。
 - 自适应WBS编码可以有效增加图像的压缩比,但增加了编码设备的复杂性。



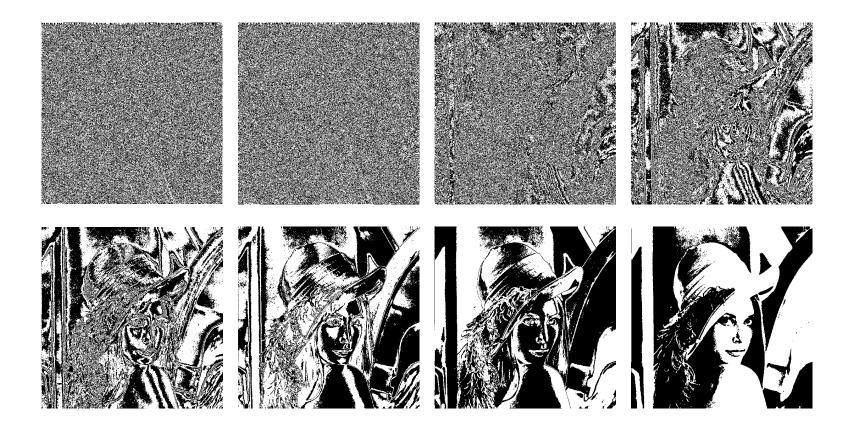
- 问题:之前假设白块多,如果黑白相间多怎么办?
- 行程长度编码(RLC, Run-Length Coding)
 - 原理:二值图像从左到右扫描图像时,连续白点和连续黑点总是交替出现。将连续像素的数目称为行程长度(Run-Length),分别为白长和黑长。
 - 方法: 统计所有行程长度出现的概率,然后采用 Huffman编码。
 - 在每一行的行首加标志位,确定是白长还是黑长。 以后黑长和白长交替出现。

- 问题:之前假设二值图像,如果是灰度 图像怎么办?
- 比特平面编码
 - 思想:对于灰度或彩色图像,如果每个像素用k位表示,将相同位上的0,1取出,就可以形成k个N*N的二值图像。将每一个二值图像称为一个比特平面。
 - 方法:对于比特平面采用前述的无失真二值 图像压缩技术。



Lena图像的比特平面





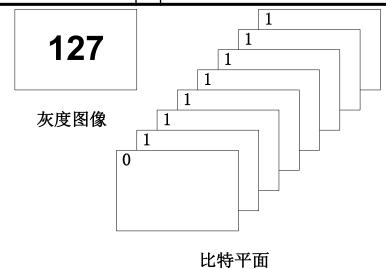
- 问题:采样自然二进制码,将导致数据相关性减小。如灰度127和128,对应自然二进制码分别为01111111和10000000。较小的灰度变化导致比特平面的突变。
- 解决方法:采用格雷码(Gray)

若自然二进制码 $b_{k-1}b_{k-2}...b_1b_0$,对应格雷码 $g_{k-1}g_{k-2}...g_1g_0$,则 $g_{k-1}=b_{k-1}$ $g_i=b_{i+1}\oplus b_i$





自然二进制码	格雷码	自然二进制码	格雷码
000	000	100	110
001	001	101	111
010	011	_110	101
011	010	111	100



- 传真国际标准G3和G4
 - (1) *G*3采用<u>一维行程长度编码</u>;
 - (2)行程采用<u>Huffman编码</u>;
 - (3)0-63之间的行程,用单个码字即终止码表示;
 - (4)大于63的游长用一个形成码和一个终止 码组合表示。形成码表示实际行程对64的倍数;
 - (5) G3能达到15: 1的压缩比;
 - (6) G4采用二维行程程度编码,压缩比比G3 提高30%。



图像压缩和编码

- 序言
- 无损压缩技术
- 预测压缩技术
- 变换压缩技术
- 活动图像压缩技术
- 图像压缩编码的新进展
- 要点总结



- 1) 基本思想
- 2) 预测误差的熵编码
- 3) DPCM预测编码
- 4) 最佳线性预测
- 5) 有失真预测编码
- 6) 最佳量化

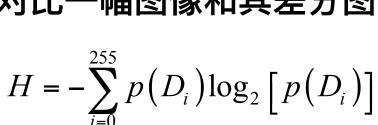


基本思想

- 图像相邻像素间存在很强的相关性,通过观察 其相邻像素取值,可以预测一个像素的大概情况。
- 预测值和实际值存在误差, 称为预测误差。
- 预测误差的方差必然比原图像像素的方差小, 因此对预测误差进行编码必然压缩其平均码长。
- 对预测误差进行编码的技术称为DPCM(差分脉冲编码调制)。

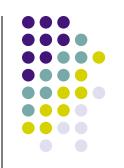
• 预测误差的熵编码



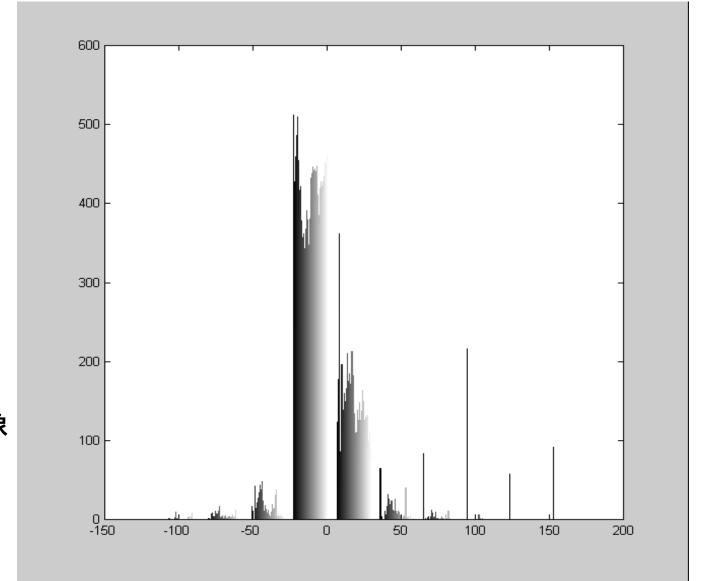


Lenna图象的标准差 σ =47.94,H = 7.45 Lenna差分图象的标准差 σ =6.94,H = 4.56

- 从Lenna和Bob的差分图像的直方图看:
 - 不同图像的差分图像直方图分布形态大 致相同,只是方差有所不同。

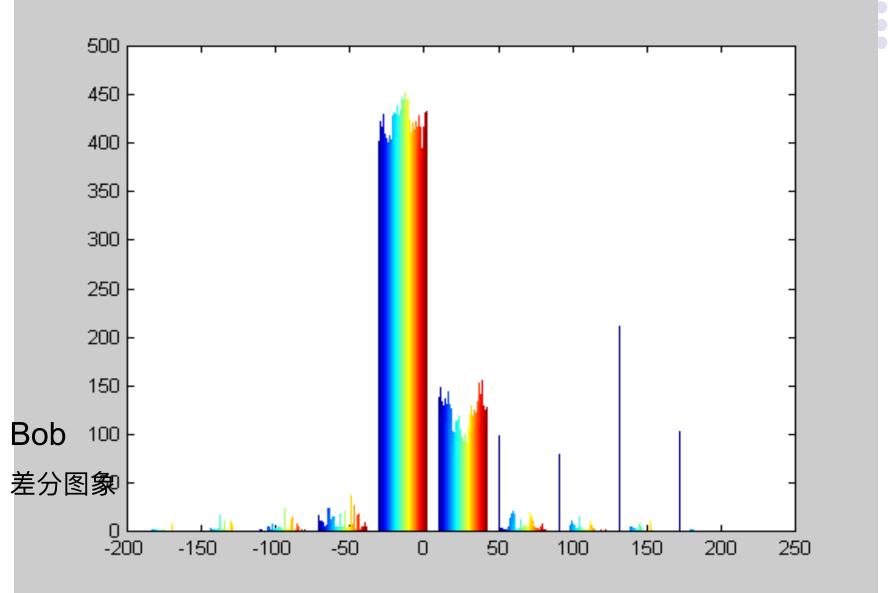






Lenna 差分图象





DPCM预测编码

- 预测器的阶数
 - 对当前像素进行预测的像素集合中的像素个数, 称为预测器的阶数。
 - 理论上预测器的阶数越大越好,当阶数大于3时其性能的改变非常有限。
- 预测器的系数
 - 如一个3阶预测器中,各像素的权重称为预测器的系数。其既可以固定不变,也可以变化。

$$\hat{x}_n = 0.75x_{n-1} + 0.75x_{n-2} - 0.5x_{n-3}$$
 0.75 0.75 -0.5 x_n



• 最佳线性预测

- 目的:寻找使预测器的某种误差函数为最小的 线性预测器;
- 准则:均方预测误差最小化。

$$E\left[\left(x_{N} - \hat{x}_{N}\right)^{2}\right] = E\left[\left(x_{N} - \sum_{i=0}^{N-1} c_{i} x_{i}\right)^{2}\right]$$

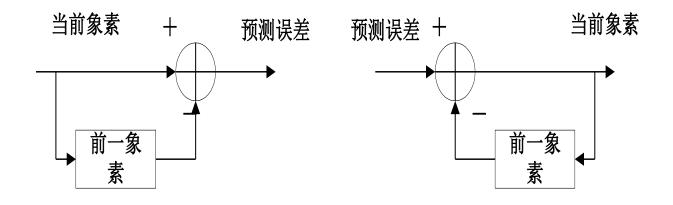
$$\frac{\partial}{\partial c_{i}} E\left[\left(x_{N} - \hat{x}_{N}\right)^{2}\right] = -2E\left[x_{i}\left(x_{N} - \sum_{i=0}^{N-1} c_{i} x_{i}\right)\right] = 0$$

$$\therefore R_{i,j} = E\left(x_{i} x_{j}\right)$$

$$\begin{bmatrix}c_{0}\\c_{1}\\\vdots\\c_{N-1}\end{bmatrix} = \begin{bmatrix}R_{0,0} & R_{0,1} & \cdots & R_{0,N-1}\\R_{1,0} & R_{1,1} & \cdots & R_{1,N-1}\\\vdots & \vdots & \ddots & \vdots\\R_{N-1,0} & R_{N-1,1} & \cdots & R_{N-1,N-1}\end{bmatrix} \begin{bmatrix}R_{N,0}\\R_{N,1}\\\vdots\\R_{N,N-1}\end{bmatrix}$$



- 最常用的一阶DPCM编码器
 - 在实际中最常用的是一阶DPCM编码器,此时有唯一的一个预测系数1。



- 为实现无失真编码,通常对差分图像进行熵编码(通常是Huffman编码);
- 预测误差熵编码的步骤:建立码表和编码。通常采用一个通用码表,节省建立专用码表时间,由此带来压缩比损失较小;
- 编码:若对差分图像所有灰度建立码表,则项数较多。通常对-16~16采用Huffman编码, 其他直接用前缀+实际灰度值。



• 关于预测方式

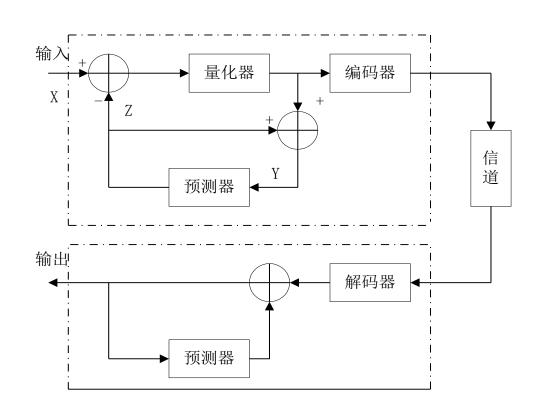
- 采用同一扫描行中前几个像素值进行预测,称 为一维预测;
- 采用同一行或前几行像素值进行预测, 称为二维预测;
- 采用前几行和前几帧像素值进行预测, 称为三维预测。

• 有失真预测编码

减少需编码信息 符号的数目



由于预测误差的方差远比像素取样值小,因此需要对预测误差重新量化。



由于量化器存在量化误差,因此带量 化器的DPCM系统是有失真预测编码。

Step1:输入 X_N 是第N个象素的灰度值, X_N 是 X_N 的预测值;

Step 2:误差信号 $e_N = X_N - X_N$,量化误差 $q_N = e_N - e_N'$;

Step3:接收端输出为 $X'_N = X_N + e'_N$;

Step4:接收端复原的象素值与发送端的原象素值的误差为

$$X_N - X_N' = X_N - (X_N + e_N') = (X_N - X_N) - e_N'$$

$$= e_N - e_N' = q_N$$



- 最佳量化
 - 由于预测误差满足拉普拉斯分布,在量化比特数b确定情况下,根据量化误差的均方值最小原则设计。(参见CH2),从而使判决电平和量化电平满足于

$$\begin{cases}
\int_{d_i}^{d_{i+1}} (e - e_i) p(e) de = 0 \\
d_i = \frac{1}{2} (e_{i-1} + e_i)
\end{cases}$$

其中 d_i 是判决电平, e_i 是量化电平。

• 其中量化比特数b确定取决于信噪比。

量化例子



 小测试:假定连续信号的取值范围是[0,10],每个信号值产生的几率均衡。规定可以使用5个量化层级对其量化。请问如何量化最佳? 最佳指总体误差最小。

1 图像获取

最佳量化:使量化误差最小的量化方法 使用均方误差测度讨论最佳量化

设:Z和q分别代表数字图像像素亮度和其量化值; p(Z)为像素亮度概率密度函数;

Z的取值范围在 $H_1 \sim H_2$ 之间,量化总层数为 K_1 δ^2 表示量化器量化的均方误差。

解:根据均方误差定义可得

$$\delta^2 = \sum_{k=1}^K \int_{Z_k}^{Z_{k+1}} (Z - q_k)^2 p(Z) dZ$$
 {Z₁,q₁},...{Z_K,q_K}未知,如何求解?

量化例子



当量化层数足够大时,每个判决层的p(Z)可以近似为均匀分布,则

$$\delta^{2} = \sum_{k=1}^{K} p(Z) \int_{Z_{k}}^{Z_{k+1}} (Z - q_{k})^{2} dZ$$

$$= \frac{1}{3} \sum_{k=1}^{K} p(Z) [(Z_{k+1} - q_{k})^{3} - (Z_{k} - q_{k})^{3}]$$

上式分别对 Z_k 和 q_k 求导,并令等于0。

将上式求和符号展开,如对 Z_2 求导:

$$0 = -3(Z_2 - q_2)^2 + 3(Z_2 - q_1)^2$$

则
$$Z_2 = \frac{1}{2}(q_1 + q_2)$$

因此
$$Z_k = \frac{1}{2}(q_{k-1} + q_k)$$
 $k = 2, 3, \dots, K$

量化例子

$$0 = \int_{Z_k}^{Z_{k+1}} p(Z)(-2Z + 2q_k) dZ$$

$$\therefore q_k = \frac{\int_{Z_k}^{Z_{k+1}} Zp(Z) dZ}{\int_{Z_k}^{Z_{k+1}} p(Z) dZ}$$

若P(Z)为常数,则

$$q_k = \frac{1}{2} \left(Z_k + Z_{k+1} \right)$$

此时量化误差为
$$\frac{(H_2-H_1)^2}{12K^2}$$





- 自适应量化:将图像分割为图像方块,按各 自标准差进行量化。但需要将各块的方差编 码发送给接收端。
- 另一种方法:将图像方块方差大小分为4类: 平坦区域,纹理区域,缓变区域和陡峭区域。 每一类方块采用不同的量化器。

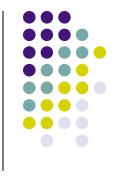
变换压缩技术

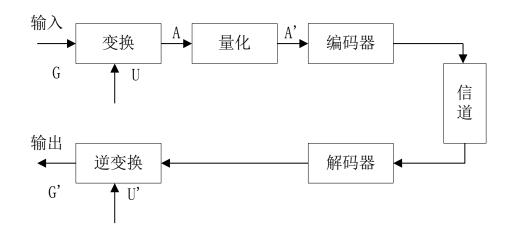
基本概念

- 将在空域上描述的图像,经过某种变换(通常 采用傅立叶变换,沃尔什变换等),在某种变 换域里进行描述。
- 在变换域里,首先降低了图像的相关性;其次通过某种图像处理(如频域的二维滤波)以及熵编码,则可进一步压缩图像的编码比特率。

变换压缩技术

• 变换压缩原理框图





G:输入数字图象G':逆变换后的复原图象

U:二维正交变换U':二维正交逆变换

A: 变换域中的变换系数A': 量化后的变换系数

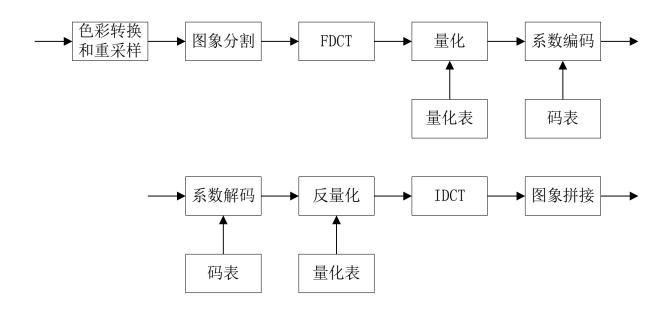
变换压缩技术

- 常用图像变换技术讨论
 - 傅立叶变换和余弦变换
 - 傅立叶变换及频谱移中后,其能量集中在中心 附近。中心数据又称为直流分量,代表全图数 值的算术平均值。
 - 其编码误差来源有:变换系数经过量化器而引起的量化误差。常使高频分量为0,导致图像模糊。

- 1) JPEG基本系统
- 2) FDCT和IDCT
- 3) 量化与反量化
- 4) 对量化系数的处理和组织
- 5) 熵编码
- 6) 应用举例



- 1) JPEG基本系统
 - 以8*8的图像块为基本单位进行编码;
 - 将RGB转换为亮度-色差颜色系统,并重新采样;







- YIQ (NTSC制) 与YUV (PAL制)
 - Y:指颜色的明视度、亮度、灰度值;I或U:指色调;Q或V:指饱和度。

Y=0.299R+0.587G+0.114B

I=0.596R-0.247G-0.322B

Q=0.211R-0.523G+0.312B

U=0.148R-0.289G+0.473B

V=0.615R-0.515G-0.1B



- 思想:人对亮度比对色彩敏感,在光线不足的情况下,所观察物体都是黑白的。因此可以对色调和饱和度做粗略处理。
- 方法:对8*8图像块矩阵,Y成分数据不变, U每2*2个数据求平均,V每2*1个数据求平均。称为YUV421系统。
- 除此,还有YUV422,411,420等系统.



- 2) FDCT与IDCT
 - 思想: 人眼对低频数据比对高频数据敏感。
 - 根据8*8的二维DCT定义

$$F(u,v) = \frac{1}{4}C(u)C(v)\sum_{x=0}^{7}\sum_{y=0}^{7}f(x,y)\cos\left[\frac{\pi(2x+1)u}{16}\right]\cos\left[\frac{\pi(2y+1)v}{16}\right]$$

$$f(x,y) = \frac{1}{4} \sum_{u=0}^{7} \sum_{v=0}^{7} F(u,v)C(u)C(v) \cos \left[\frac{\pi(2u+1)x}{16} \right] \cos \left[\frac{\pi(2v+1)y}{16} \right]$$

其中

$$C(w) = \begin{cases} \frac{1}{\sqrt{2}} & \stackrel{\text{\psi}}{=} w = 0\\ 1 & \text{其他} \end{cases}$$



- 称F (0,0) 为直流系数,其他为交流系数。
- JPEG标准不规定FDCT和IDCT的算法。



- 3) 量化与反量化
 - 思想:将每个DCT系数除以各自量化步长并四 舍五入后取整,得到量化系数。

$$F(u,v) = INT \left[\frac{F(u,v)}{S(u,v)} \pm 0.5 \right]$$
$$F(u,v) = F(u,v)S(u,v)$$

JPEG系统分别规定了亮度分量和色度分量的量化表,显然色度分量相应的量化步长比亮度分量大。



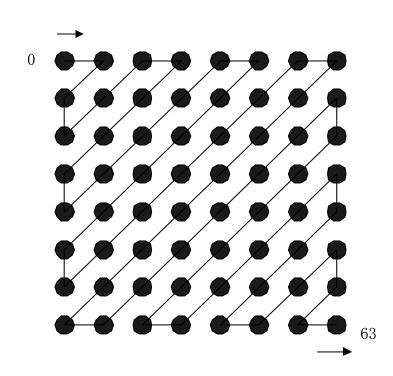
- 4) 对量化系数的处理和组织
 - 思想: JPEG采用定长和变长相结合的编码方法。
 - 直流系数:通常相邻8*8图像块的DC分量很接近,因此JPEG对量化后的直流分量采用无失真DPCM编码。通常JPEG要保存所需比特数和实际差值。

$$\Delta F(0,0) = F_i(0,0) - F_{i-1}(0,0)$$

交流系数:经过量化后,AC分量出现较多的0。
 JPEG采用对0系数的行程长度编码。而对非0值,则要保存所需位数和实际值。

• ZIG-ZAG排序:为使连续的0个数增多,采用Z形编码。





5) 熵编码

- 对于直流系数的差值,采用Huffman编码。
 JPEG标准为亮度和色度分量分别拟定了 Huffman码表。
- 对于交流0系数的行长,采用Huffman编码。 同样JPEG标准为亮度和色度分量分别拟定了 Huffman码表。
- 计算每像素的平均比特称为<u>码率</u>。
 - 0.25 0.50图像质量中等,满足某些应用
 - 0.50 0.75质量好,满足多数应用
 - 0.75 1.50极好,满足大多数应用
 - 1.50 2.0 与原始图像质量一样





- 6)应用举例
 - · Lenna图像的一个8*8方块

只举亮度块为 例.

$$f(x,y) = \begin{bmatrix} 139 & 144 & 149 & 153 & 155 & 155 & 155 \\ 144 & 151 & 153 & 156 & 159 & 156 & 156 & 156 \\ 150 & 155 & 160 & 163 & 158 & 156 & 156 & 156 \\ 159 & 161 & 162 & 160 & 160 & 159 & 159 & 159 \\ 159 & 160 & 161 & 162 & 162 & 155 & 155 & 155 \\ 161 & 161 & 161 & 161 & 160 & 157 & 157 & 157 \\ 162 & 162 & 161 & 163 & 162 & 157 & 157 & 157 \\ 162 & 162 & 161 & 161 & 163 & 158 & 158 & 158 \end{bmatrix}$$

• 经过FDCT后的变换系数矩阵



$$F(u,v) = \begin{bmatrix} 1260 & -1 & -12 & -5 & 2 & -2 & -3 & 1 \\ -23 & -17 & -6 & -3 & -3 & 0 & 0 & -1 \\ -11 & -9 & -2 & 2 & 0 & -1 & -1 & 0 \\ -7 & -2 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ -1 & -1 & 1 & 2 & 0 & -1 & 1 & 1 \\ 2 & 0 & 2 & 0 & -1 & 1 & 1 & -1 \\ -1 & 0 & 0 & -1 & 0 & 2 & 1 & -1 \\ -3 & 2 & -4 & -2 & 2 & 1 & -1 & 0 \end{bmatrix}$$

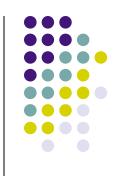
● 根据亮度量化表量化后得到的量化系数矩阵



- 假设上一编码块的直流量化系数为77,则直流差值为2。
- 则该图像块编码为

79
$$0-2$$
 -1 -1 $00-1$ $0L$ 2,2 $1/2,-2$ $0/1,-1$ $0/1,-1$ $0/1,-1$ $2/1,-1$ EOB 011,10 11011,01 00,0 00,0 11100,0 1010

反量化



反变换



$$f(x,y) = \begin{bmatrix} 144 & 146 & 149 & 152 & 154 & 156 & 156 & 156 \\ 148 & 150 & 152 & 154 & 156 & 156 & 156 & 156 \\ 155 & 156 & 157 & 158 & 158 & 157 & 156 & 155 \\ 160 & 161 & 161 & 162 & 161 & 159 & 157 & 155 \\ 163 & 163 & 164 & 163 & 162 & 160 & 158 & 156 \\ 163 & 163 & 164 & 164 & 162 & 160 & 158 & 157 \\ 160 & 161 & 162 & 162 & 162 & 161 & 159 & 158 \\ 158 & 159 & 161 & 161 & 162 & 161 & 159 & 158 \end{bmatrix}$$

- 编码比特率与质量因子
 - 通常在图像传输时要求固定比特率, JPEG通过设定一个质量控制因子Q, 在量化时用该因子与量化表中的量化步长相乘作为实际的量化步长。
 - 则要求较高比特率时,Q取较小值如0.1;否则取大值。Q与比特流一起传送给解码端。



压缩率9.2





压缩率18.4





压缩率51.6



图像压缩编码新进展

- H.261:用于电视电话和电视会议;码率 128kbps——384kbps;
- MPEG1:用于数字存储媒体(如VCD),码率为 1——1.5Mbps,适合通讯网络;
- MPEG2:用于数字电视和高清晰度电视(如CCTV Ch 5),码率为1.5——30Mbps;
- MPEG4:用于64Kbps以下带宽的音视编码,实现基于内容的编码;
- 其他编码方法:子带编码、小波编码JPEG2000、 分形编码和基于模型的编码等。



要点总结

- 掌握基本压缩技术的分类和他们各自的基本原理;
- 掌握熵编码的Huffman和香农编码方法;
- 掌握白块跳过编码和行程长度编码;
- 掌握预测编码技术,及无失真和有失真预测编码的区别;
- 掌握变换编码技术;
- 了解JPEG标准的基本步骤,并能解释之。



下一讲

